

ECOLE NATIONALE POLYTECHNIQUE

DEPARTEMENT : D'ELECTRONIQUE



PROJET DE FIN D'ETUDES

SUJET

ETUDE ET REALISATION
d'un Prototype de
MICRO-ORDINATEUR

MONOCARTE

Interface Floppy-Disk

Interface Entrées/Sorties

Proposé par :
Mr A. BOURKEB

Etudié par :
M^{lle} D. SELIMI
M^{lle} N. REZZOUG

Dirigé par :
Mr A. BOURKEB



PROMOTION : JANVIER 1985

الجمهورية الجزائرية الديمقراطية الشعبية
REPUBLIQUE ALGERIENNE DEMOCRATIQUE ET POPULAIRE

وزارة التعليم والبحث العلمي
MINISTERE DE L'ENSEIGNEMENT ET DE LA RECHERCHE SCIENTIFIQUE

ECOLE NATIONALE POLYTECHNIQUE

DEPARTEMENT : D'ELECTRONIQUE

PROJET DE FIN D'ETUDES

SUJET

ETUDE ET REALISATION d'un Prototype de MICRO-ORDINATEUR

MONOCARTE

Interface Floppy-Disk

Interface Entrées/Sorties

Proposé par :
Mr A. BOURKEB

Etudié par :
M^{lle} D. SELIMI
M^{lle} N. REZZOUG

Dirigé par :
Mr A. BOURKEB



PROMOTION : JANVIER 1985

DEDICACES

A Mon père , A ma mère
A Mes frères et soeurs
A Mes neveux et nièce
OMAR, AMINE, AMINA
A Toute ma famille
A Mes amis (es)

- NADJAT -

A Mon père , A ma mère
A Mes frères et soeurs
A toute ma famille .
A mes amis (es)

- DSAMILA -

REMERCIEMENTS

Nous tenons à exprimer nos plus vifs remerciements à M^r A. BOURKEB, pour l'intérêt qu'il a porté à notre sujet.

Nous exprimons également notre profonde reconnaissance à M^r M. MAYOUF, M^r M. BEKKOUCH, M^r D. MECHKOUR, M^r B. AOUICHAT, membres du laboratoire de photographie et à tous ceux qui ont collaboré de près ou de loin à notre formation.

De même, notre entière gratitude va aux membres du laboratoire de Maintenance, aux membres du secrétariat du CDTA et plus particulièrement à M^{lle} HOKDAD OURIDA pour leur précieuse contribution.

SOMMAIRE

INTRODUCTION

Première Partie : FLOPPY DISK DRIVER

CHAPITRE-I - Généralités

CHAPITRE.II - Disque souple et son unité d'entraînement.

II-1. Disque souple

II-1.1 Description physique du disque souple.

II-1.2 Index, Pistes et Secteurs.

II-1.3 caractéristiques des disquettes

II-2. Formattage de la disquette

II-3 - Enregistrement de l'information, Notion de densité

II-4 - Unité de disque souple

II-4-1 Description

II-4-2 Fonctionnement du lecteur de disquettes.

II-5 - Signaux d'interface d'un contrôleur de disquettes

II-6 - Detection et correction d'erreurs.

CHAPITRE.III - Contrôleur de disque souple.

III-1. LeSSDA " Synchronous Serial Data Adapter "

III-2. Le PIA " Peripheral Interface Adapter "

III-3. Opération et logique d'écriture

III-4. Circuit de récupération de données.

III-5. Opération et Logique de Lecture.

III-5-1 Etape de synchronisation.

III-5-2 Etape de Lecture.

- III - 6 - Opération et Logique de détection d'erreurs.

III - 6 - 1 Détection d'erreurs.

III - 6 - 2 Principe d'une technique CRC

III - 6 - 3 Logique d'une Détection d'erreurs.

CHAPITRE - IV - Description du logiciel.

Deuxième Partie : Entrées / Sorties.

CHAPITRE - I - Généralités

I - 1 - Adressage des organes d'E/S.

I - 2 - Techniques d'E/S.

CHAPITRE - II - Description de la carte d'interface d'E/S

II - 1 - Interface Parallèle programmable (PIA)

II - 2 - Interface série programmable asynchrone (ACIA)

II - 3 - Logique de décodage.

CONCLUSION.

ANNEXE.

BIBLIOGRAPHIE

Introduction

Bien que plusieurs travaux, menés par des organismes algériens ont donné jour à des micro-ordinateurs, ces systèmes sont restés à l'état de prototype à ce jour, surtout pour des raisons de prix de revient, et d'absence de potentialités en matière de sous-traitance.

Le travail qui nous a été confié par le service électronique du CEN est de tenter de dégager une structure d'un micro-ordinateur en tenant compte de l'expérience algérienne (CEN-CNI-ENP) acquise dans ce domaine, du facteur économique ainsi que des potentialités matérielles existantes.

Cette étude devra donc aboutir à un produit pouvant être développé en petite ou moyenne série.

La solution choisie est une structure monocarte avec pseudo-modularité ce qui supprime le fond de panier, les connecteurs, les glissières de cartes et certaines contraintes au niveau du rack. Deux interfaces ont fait l'objet de notre étude :

Une interface Floppy-Disk qui dotera ce micro-ordinateur d'une mémoire de masse de 500 k-octets permettant la connexion du système à un Drive compatible avec la norme IBM 3740 et pouvant donc être utilisé dans les domaines de petite gestion.

Une interface d'entrée / sortie possédant 32 lignes parallèles et une ligne série. Cette interface pouvant servir de connexion entre le système et un environnement externe, tout comme le contrôle de processus en temps réel.

Ainsi, notre travail associé à celui d'un binôme réalisant l'unité centrale et la carte mémoire constituera un premier pas vers la réalisation d'un tel micro-ordinateur.

FLOPPY DISK DRIVE 2

I. Généralités :

Depuis que le microprocesseur, en tant qu'unité de traitement et de calcul, est "entré dans les mœurs" encore que la rapidité de son évolution technologique impose un recyclage permanent, sa connexion au sein d'un système complexe, à divers périphériques pose en revanche plus d'un problème à bien des réalisateurs.

Cette évolution technologique a été suivie par l'apport du périphérique "le floppy disk" ou disque souple modifiant considérablement les paramètres économiques dans les systèmes micro-informatiques.

En effet, le "Floppy Disk" jouant le rôle de mémoire de masse présente plus d'avantages que les bandes magnétiques, les disques durs, etc... utilisés auparavant.

Parmi ces avantages, on peut citer :

- Prix de revient bas.
- Utilisation de supports moins lourds.
- Temps d'accès plus court, etc....

Cependant, les disques souples doivent implanter dans le système une carte de couplage adéquate capable de gérer les signaux envoyés par l'électronique du lecteur et tous les accès aux disques.

Cette carte appelée "Contrôleur de Disque Souple" réalisée en circuits imprimés double face, constitue une partie du Micro-ordinateur à réaliser.

Ce dernier est basé sur le microprocesseur MC 6800.

II - Disque souple et son unité d'entraînement

introduction:

Pour mieux exploiter un micro-ordinateur, on utilise ce que l'on appelle une mémoire de masse qui est un dispositif présentant une très grande capacité de mémorisation et des facilités d'accès dépendant du type d'application envisagée.

En effet, un système software minimum comporte généralement un éditeur ou un processeur de texte, un assembleur si l'on travaille en langage machine ou un interpréteur BASIC ou autre langage 'évolué'.

Rien que ces deux programmes occupent une trentaine de k.octets lorsqu'ils sont bien sûr présents simultanément en mémoire. Il serait plus logique et concevable de stocker ces deux programmes dans des mémoires de masse, et de les appeler chaque fois que c'est nécessaire.

Ainsi de nombreux programmes, dépendant des besoins, sont rangés sur une mémoire de masse et sont transférés en mémoire centrale lorsque le besoin s'en fait sentir.

Il existe différentes sortes de mémoires de masse, mais nous ne présenterons que les disques souples qui fournissent un moyen de stockage bon marché de grande capacité et un temps d'accès intéressant, ainsi que leurs lecteurs qui sont rapides, fiables et disposent d'un certain degré de standardisation.

A l'heure actuelle, existent 4 tailles de disquettes, les

plus utilisées sont : le disque souple normal (8 pouces) et le mini disque souple (5 pouces).

II.1. DISQUE SOUPLE

II.1-1. Description physique du disque souple :

La partie mémoire d'une disquette est fournie par un disque en matière plastique souple, généralement du Mylar, d'où son qualificatif de disque souple ou « floppy disk » et dont la surface est recouverte d'oxyde magnétique. Pour le protéger des agressions de l'environnement, le disque est contenu dans une pochette revêtue à l'intérieur d'un enduit plastique, réduisant ainsi le frottement et facilitant sa rotation dans cette pochette. L'ensemble disque plus pochette constitue la disquette.

Dans la pochette, 3 découpes sont aménagées :

- Un gros trou circulaire central sert à l'entraînement du disque en mylar.

- Une ouverture oblongue permet à la tête magnétique du lecteur de disquettes de venir en contact avec le disque magnétique.

- Un trou circulaire dont la position varie selon le type et la taille de la disquette ; c'est le trou d'index.

chaque fois que ce trou d'index coïncide avec l'index, trou dans le disque, un photo coupleur détecte la lumière émise par une diode électroluminescente et génère une impulsion indiquant le début de chaque piste.

La disquette peut-être également protégée en écriture par un trou de protection, percé sur la disquette.

Enfin, il existe non seulement des disquettes simple face et double face, mais aussi simple densité et double densité. Ces notions de densité sont reliées à la finesse et à la régularité de distribution des particules d'oxyde magnétique.

II 1.2 - Index, pistes et secteurs

Les informations contenues sur une disquette sont arrangées sur un certain nombre de pistes qui sont des cercles concentriques n'ayant aucune signification physique autre que celle déterminée par le mécanisme de positionnement de la tête des lecteurs. Elles sont au nombre de 77 et sont numérotées de la périphérie vers le centre de 00 à 76.

La piste 00 est utilisée comme index, les pistes 75 et 76 ne sont utilisées que pour remplacer une ou deux pistes qui s'averent défectueuses après plusieurs tentatives infructueuses d'écriture. Au sein de ces pistes concentriques, une deuxième division existe et est matérialisée par la présence d'un certain nombre de secteurs. Les secteurs sont repérés par la présence de certaines informations auxquelles nous n'avons en principe pas accès et par l'index qui signale le «début» des pistes.

Les informations utiles se trouvent sur les secteurs, car ceux-ci sont numérotés, et également des caractères de contrôle de validité des informations enregistrées et lues.

En fonctionnement normal du système, nous n'avons jamais accès à ces informations qui sont utilisées et gérées automatiquement par la carte de couplage et par le DOS.

II 1.3 Caractéristiques des disquettes.

Les disquettes mises à notre disposition sont les disquettes 8 pouces, simple face, simple densité.

Taille : 8 pouces

nombre de pistes : 76 pistes + la piste d'index

nombre de secteurs/piste : 26

nombre d'octets/secteur : 128

densité : 3268 bits/pouce en simple densité sur une même piste et 48 pistes/pouce

vitesse de rotation : 360 tours/mn

Capacité : 253 k. octets

vitesse de transfert : 250 k bits/s ; 500 k bits/s en double densité.

temps de translation d'une piste à l'autre : 10 à 18 ms

temps de recherche maximum : 100 à 768 ms

engagement de la tête : 40 ms

temps d'accès moyen : 136 à 476 ms

fiabilité :

erreurs lecture (software) : moins de 1 pour 10^{19} bits

erreurs lecture (Hardware) : moins de 1 pour 10^{12} bits

erreurs de positionnement : moins de 1 pour 10^6 accès

II.2 FORMATTAGE DE LA DISQUETTE

Des informations d'identification doivent être placées sur le disque souple pour repérer et reconnaître les données. Ces informations sont des zones appelées identificateurs. Les secteurs sont séparés par des intervalles appelés gaps. Avant d'écrire des données sur un disque souple, il faut d'abord placer les identificateurs et les gaps : c'est le formatage. Ces gaps sont nécessaires pour mettre les informations à jour sans effacer l'enregistrement suivant ou le précédent lorsqu'ont lieu des variations minimales de la vitesse du moteur de l'unité de disque.

Quatre sortes de gaps sont utilisés dans le format IBM-3740 :

Gap pré-index : Il apparaît en fin de piste juste avant le trou d'index, et contient 320 bytes.

Gap post-index : Il apparaît au début de toute piste et est formé de 32 octets. La longueur de ce gap ne doit jamais varier.

Gap d'identificateur : le gap permet de séparer chaque zone d'identification de sa zone de données respectives. Il forme de 17 octets. La longueur de ce gap peut varier après la mise à jour du fichier.

Gap de données : Il est formé de 33 octets et apparaît entre le domaine de données et le prochain champ ID.

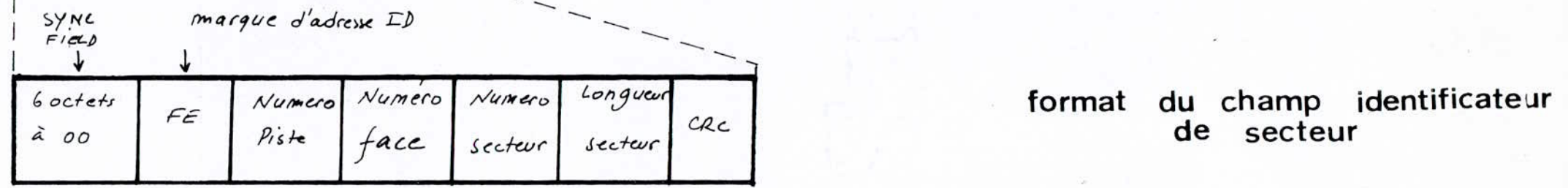
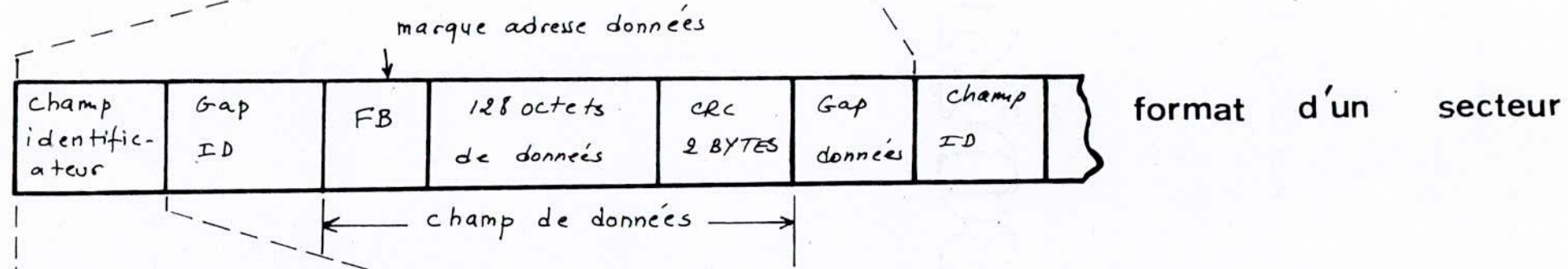
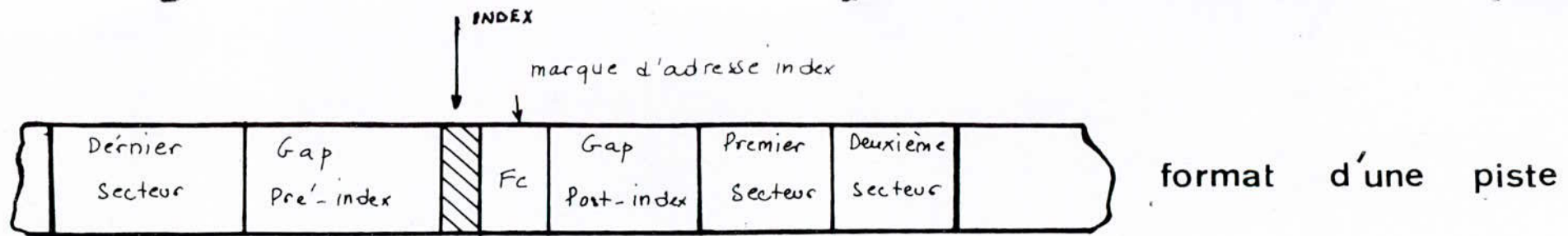


fig II-2a format des informations sur un disque souple

La figure II 2 donne la représentation des données, des identificateurs, des gaps et aussi des repères appelés marques Adresse dans le format IBM 3740 ; sachant que le CRC est un ensemble de deux caractères de contrôle.

Les marques d'adresses utilisées sont au nombre de 4. Elles permettent la synchronisation du SSDA et l'identification des champs ID ainsi que des champs de données. Leurs profils binaires sont résumés dans le tableau suivant :

	Horloge	Données
Marque d'adresse index	D 7	F C
Marque d'adresse ID	C 7	F E
Marque d'adresse de données	C 7	F B
Marque d'adresse de données supprimées	C 7	F 8

Profil binaire des marques Adresse

Il existe 2 façons de formater un disque :

a - Formattage par software :

c'est à dire que la division du disque en secteurs est effectuée par software (logiciel). Chaque piste commence par une impulsion d'index physique, correspondant à la détection du trou d'index sur le disque. On définit 26 secteurs de 128 octets.

b - Formattage hardware :

Pour cela, on utilise une disquette et une unité spéciales. Un trou est perforé sur le disque au début de

chaque secteur. Chaque début de secteur est alors marqué par une impulsion physique.

II.3. ENREGISTREMENT DE L'INFORMATION ; NOTION DE DENSITÉ.

Il existe deux procédés qui ne diffèrent que par la densité d'information qu'ils permettent d'emmagasiner sur la disquette:

Simple densité ou FM (fig II.3.a)

double densité ou MFM (Modified FM) (fig II.3.b)

Dans le premier procédé, la portion de disquette où l'on va écrire des informations est divisée artificiellement en cellule de bits. Les cellules sont matérialisées par la présence à chaque extrémité d'un top dit d'horloge. Dès lors, lorsque l'on veut enregistrer un zéro, on ne place rien et si l'on veut enregistrer un bit à "1", on place une impulsion au milieu de la cellule de bit correspondante.

Remarquons qu'une "cellule bit" comprend un bit d'horloge toujours à "1" à l'exception des marques d'adresse où le bit d'horloge peut prendre la valeur "0", et un bit de données "0" ou "1". La "cellule bit" est aussi appelée période du signal. De même on définit un temps bit comme étant l'espace temps séparant deux tops d'horloge successifs.

Le deuxième procédé est un peu plus délicat au niveau principe de codage de l'information. La cellule de bit est toujours définie, mais n'est plus matérialisée systématiquement par deux tops d'horloge. Lorsque l'on veut enregistrer un "1", on place un top au milieu de ce qui serait la cellule de bit en FM, de même pour l'enregistrement de "0", on ne place rien. Pour matérialiser la cellule de bit,

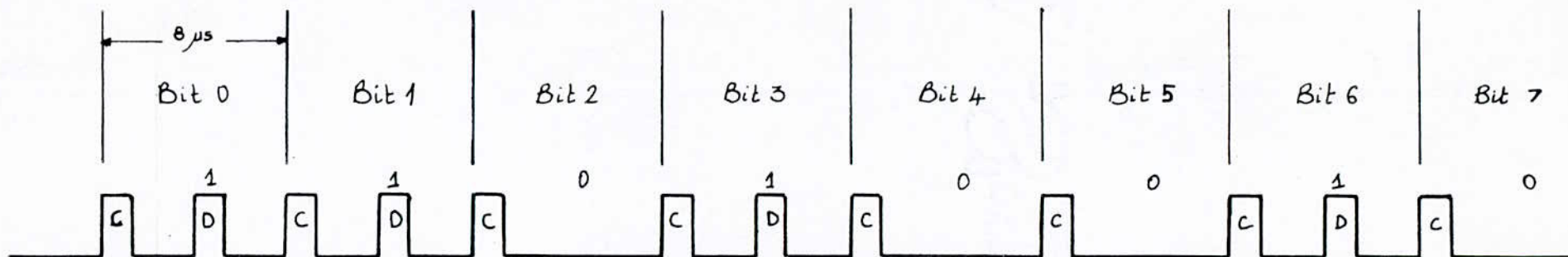


fig II-3-a CODAGE DES INFORMATIONS EN FM

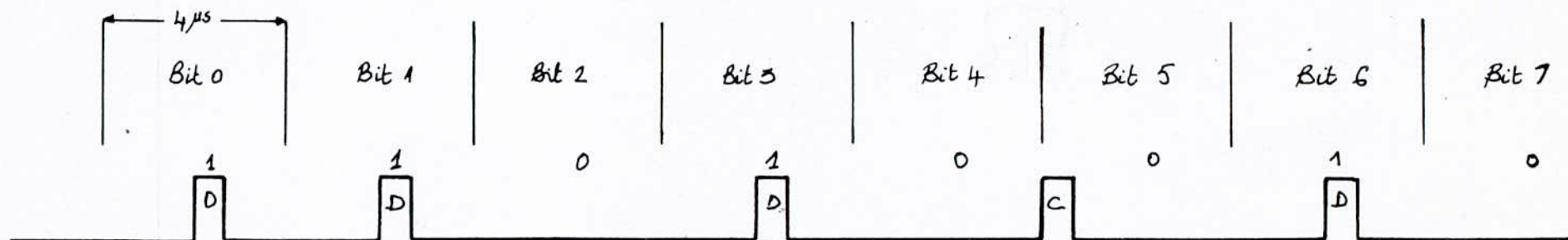


fig II-3-a CODAGE DES INFORMATIONS EN MFM

on enregistre un top, à la séparation de deux cellules consécutives, si celles-ci ont '0' pour donnée (fig II.3b)

Les circuits de codage et de décodage des informations en double densité seront plus complexes qu'en simple densité, de même les informations, en double densité sont enregistrées plus rapidement qu'en simple densité, En effet, alors que la cellule de bit fait 8 μ s en FM, elle ne fait plus ici que 4 μ s. Cela se comprend facilement lorsque l'on sait que ce qui caractérise l'oscille magnétique est la finesse de ses particules et donc le nombre maximum de tops qu'il peut enregistrer par unité de temps. Comme en MFM, il y'a deux fois moins de tops à informations identiques qu'en FM, on peut les enregistrer deux ^{fois} plus vite. Ces considérations de densité sont théoriquement indépendantes du lecteur de disquette puisque le codage et le décodage se font au niveau de la carte de couplage, non au niveau des lecteurs.

À la relecture des données à partir du disque, la FM doit être convertie en digital avec une exactitude parfaite. En plus il faut séparer les bits d'horloge et de données.

Des problèmes de glissement de bits peuvent se produire.

On utilise généralement un PLO (oscillateur à phase verrouillée) pour détecter les bits avec précision.

Enfin une conversion série - parallèle pour assembler les 8 bits d'un octet s'impose.

Il existe un autre procédé d'enregistrement de données.

DIAGRAMME des TEMPS

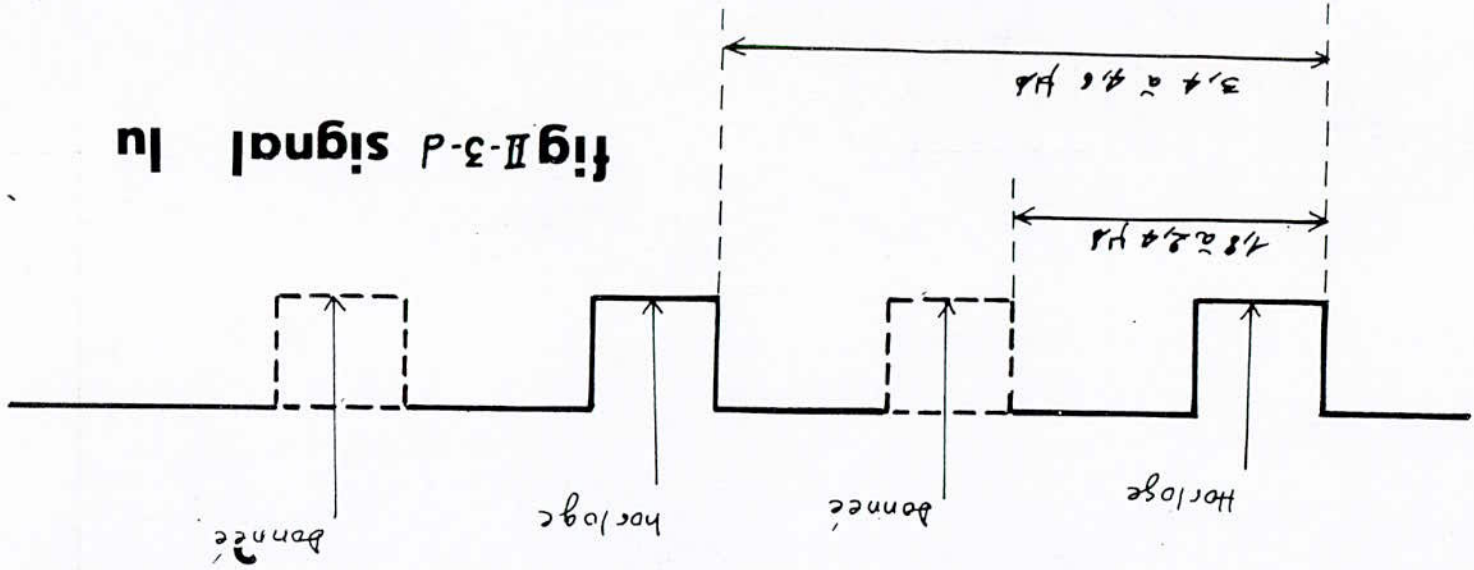
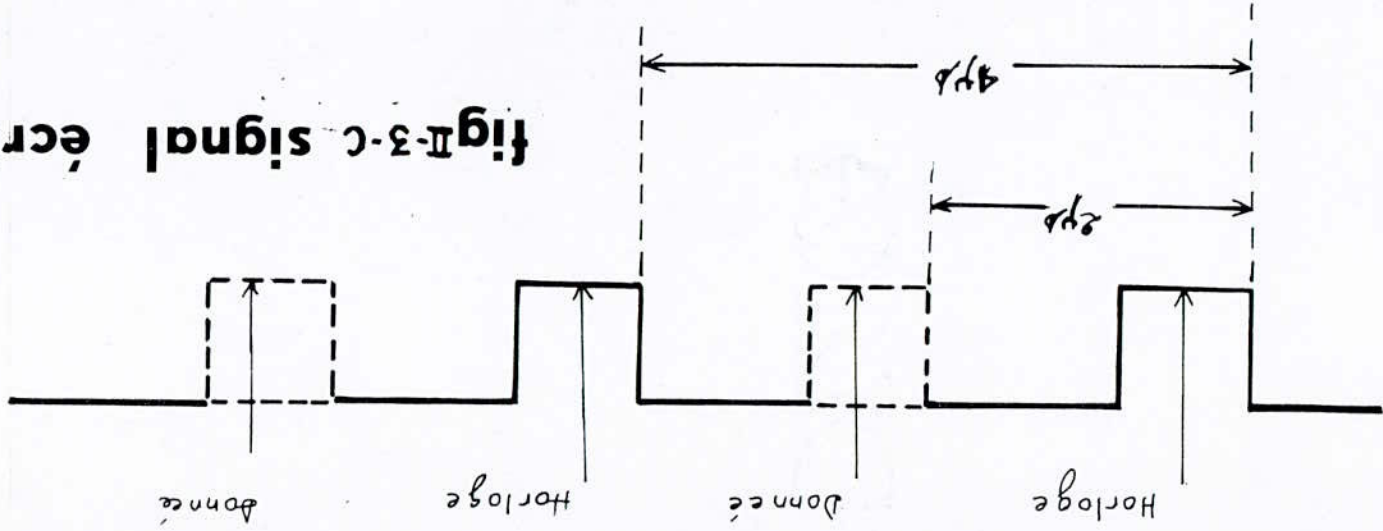


fig II-3-C signal écrit



sur un disque que l'on appelle par NRZ (non retour à zéro):
La position correspondante à chaque bit est magnétisée dans une direction "0" ou dans la direction opposée "1".

Il n'y a pas d'état intermédiaire, de magnétisation nulle.

II.4 - L'UNITE DE DISQUE SOUPLE

II.4.1 Description

La mécanique d'une disquette nécessite des courants suffisamment importants pour la commande des moteurs. Ces courants sont fournis par des circuits électroniques de puissance étroitement associés aux organes mécaniques.

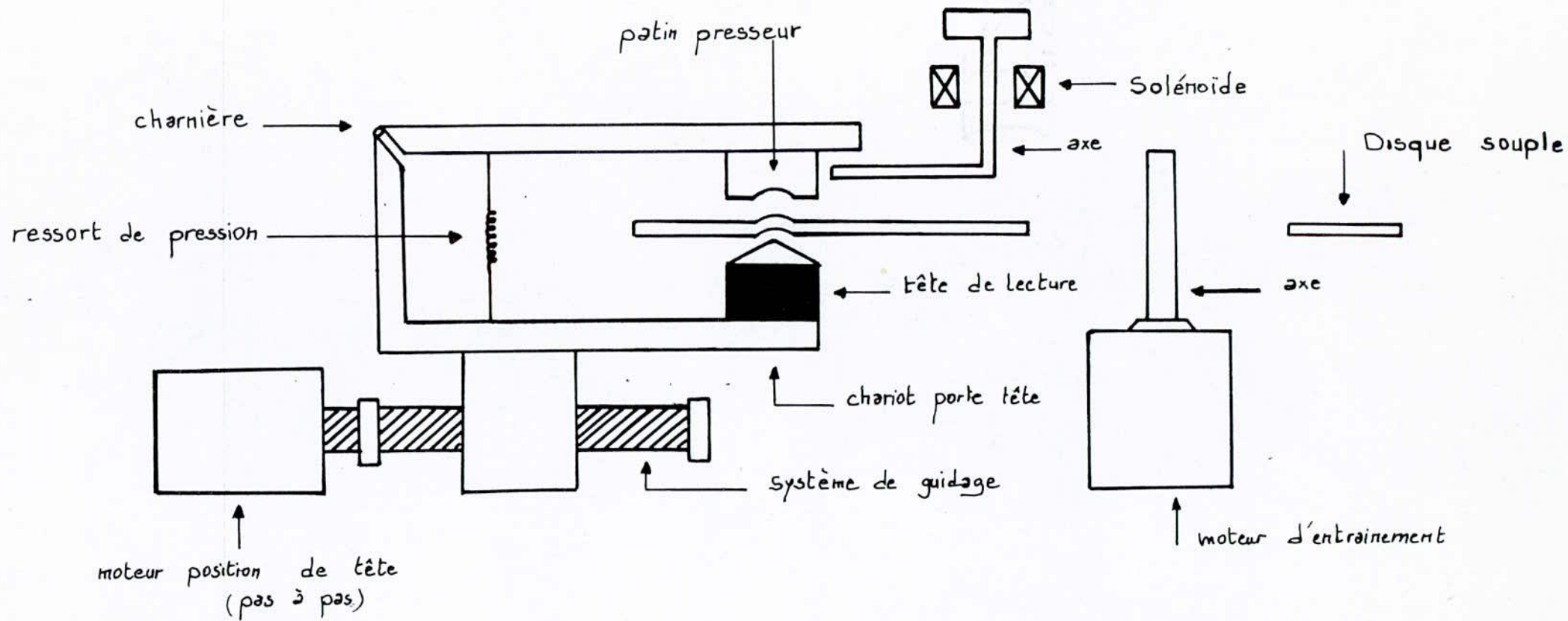
L'ensemble mécanique, plus circuits de puissance constitue un "Drive", terme qui se traduit par "unité de disque souple". Cette unité est apte à recevoir des signaux de commande au niveau TTL. L'ensemble de ces signaux de commande est réalisé sur une carte électronique qui constitue la carte contrôleur.

Le Drive se compose également d'un ou plusieurs lecteurs de disquettes qui comportent une partie mécanique et une partie électronique et d'un programme résidant dans le micro ordinateur qui a pour nom le D.O.S (Disque Operation System) et qui est chargé de gérer tous les accès au disque de manière transparente pour l'utilisateur.

II.4.2 Fonctionnement du lecteur de disquettes.

Le moteur d'entraînement vient, au moyen d'un cylindre et d'un cône de centrage entraîner la disquette qui est ainsi simplement percée par son trou central.

La tête est montée à l'extrémité d'un bras mobile,



figII-4-2 disposition des éléments d'un lecteur de disque souple

en translation au dessus de la fenêtre oblongue de la disquette. Ce bras permet, sous contrôle de la porte du lecteur ou d'un électro-aimant, de pincer la disquette entre la tête et un patin presseur, (ou entre les deux têtes dans les lecteurs double face). Ce "pincement" du disque par la tête s'appelle le chargement de la tête. Lorsque la tête est amenée en contact avec la disquette, on dit que la tête est chargée.

Le déplacement du chariot porte-tête est toujours confié à un moteur pas à pas qui permet de positionner avec suffisamment de précision la tête au dessus de la piste voulue. Ces éléments de base sont complétés par un certain nombre d'autres composants moins délicats, mais tout aussi indispensables. On y distingue : le système de détection d'index, le système de détection de la protection en écriture de la disquette, et enfin le détecteur de piste. L'électronique de chaque lecteur accomplit 4 fonctions :

1. Mouvement de la tête vers la piste voulue.
2. Chargement de la tête puis lecture ou écriture.
3. Génération et interprétation des signaux de commande ou des informations d'état.
4. Commande précise du moteur de rotation.

Le principe d'une opération de lecture ou d'écriture est d'abord d'accéder à la piste et au secteur spécifiés, puis de transmettre un bloc de données. Il y a 3 opérations à effectuer : Positionnement de la tête, commande lecture-écriture et transfert des données qui se fait à une

vitesse spécifique. La fréquence de l'horloge étant 1 MHz pour simple densité et 2 MHz en double densité.

II.5. SIGNAUX D'INTERFACE D'UN CONTRÔLEUR DE DISQUETTE :

Les signaux d'interface sont normalisés. Il est rare que les lecteurs de disquettes puissent être montés très près de la carte électronique d'interface les concernant; il faut donc véhiculer sur des câbles, un certain nombre de signaux logiques dont certains sont très rapides. La solution adoptée est la suivante: Les signaux provenant du lecteur sortent sur des portes TTL à collecteur ouvert dont la résistance de charge se trouve sur la carte d'interface; de plus sur cette même carte, le signal reçu passe dans une porte TTL à Trigger de Schmitt pour être remis en forme et être débarrassé des rebondissements qui ne manquent pas de se produire lorsque des signaux à flancs raides sont véhiculés sur des fils assez longs. La résistance de charge du collecteur ouvert est faible afin de minimiser l'influence des capacités parasites du câble de liaison. Ce procédé est illustré par la fig II.5.a.

Il est évident que pour les signaux voyageant dans l'autre sens, le même procédé est adopté. Cette façon de faire présente plusieurs avantages. Elle réalise un bon compromis entre les performances de la liaison et la simplicité de mise en œuvre, de plus, elle permet de réaliser des liaisons en ou câblées lorsque l'on a plusieurs lecteurs fig II.5.b.

Un contrôleur de disquette doit posséder un minimum

fig. 15a: PRINCIPE D'ÉCHANGE DES SIGNAUX
ENTRE LECTEUR & CARTE D'INTERFACE

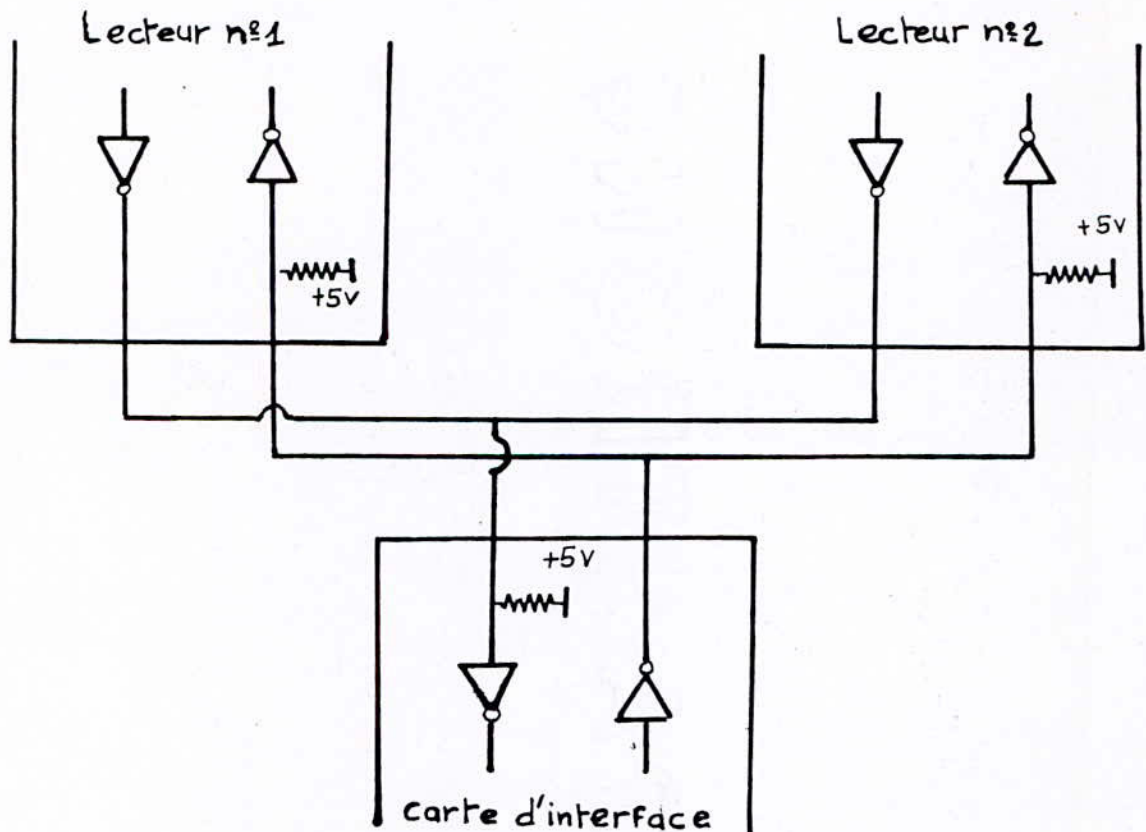
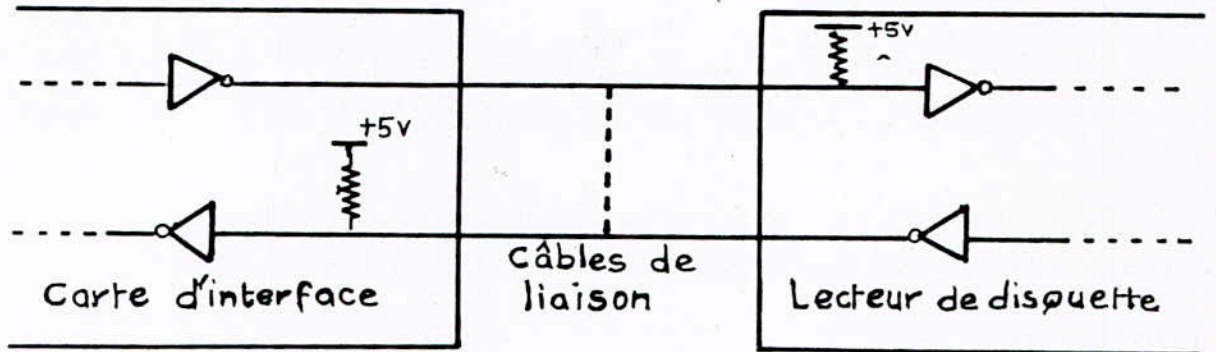


fig. 15b: CONNEXION DE PLUSIEURS LECTEURS
SUR UNE CARTE D'INTERFACE

de signaux de commande ou d'état qui sont :

Select 0, 1 : 2 lignes permettant la sélection du Drive 0, 1.

Direction : indique au mécanisme porte tête dans quelle direction il va devoir se déplacer : la tête se déplacera vers le centre de la disquette lorsque cette ligne est à l'état bas.

Step : permet de faire déplacer le chariot porte tête d'une piste à l'autre à chaque impulsion sur cette ligne

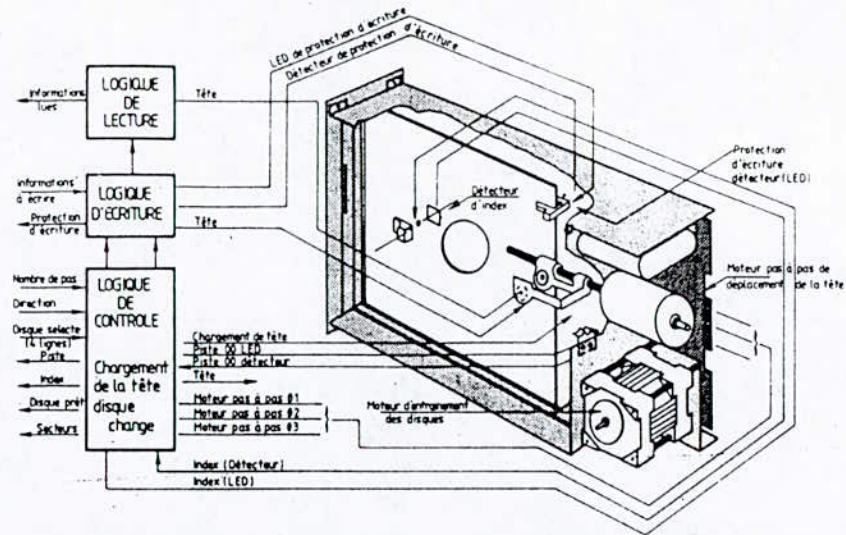
Write Data : est la ligne d'écriture de données sur la disquette, données qui doivent être fournies, correctement codées par la carte d'interface.

Index : indique à la carte de couplage que l'index, vient de passer sous le détecteur. cette information est indispensable pour pouvoir retrouver des informations sur la disquette.

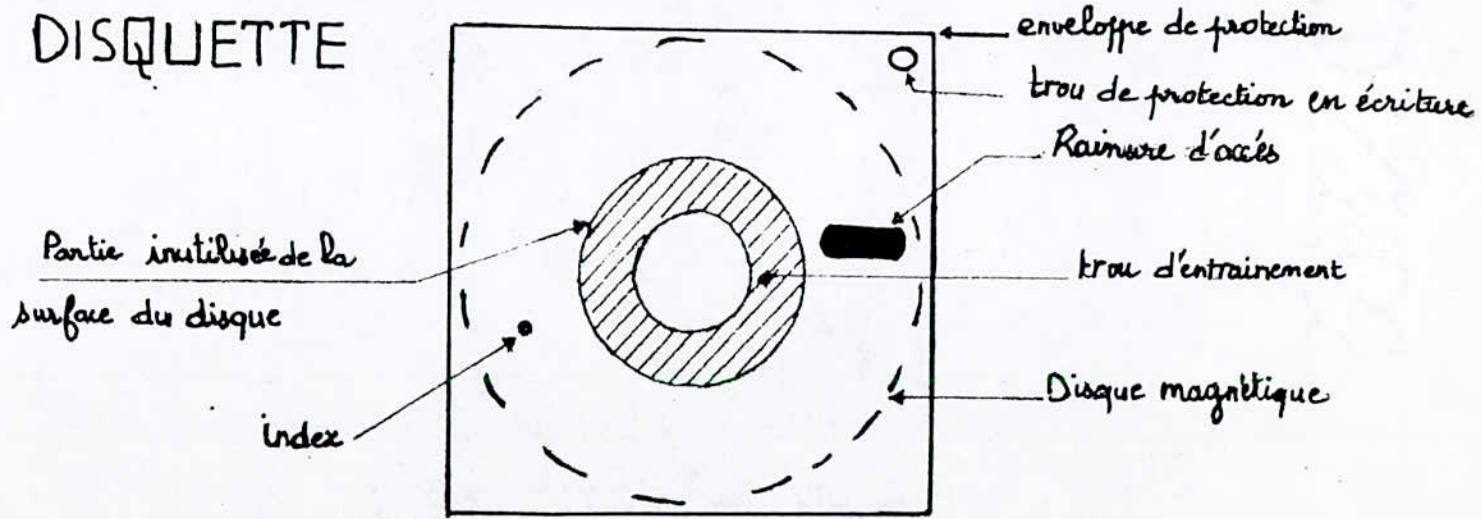
Track 00 : indique à la carte de couplage que la tête est positionnée sur la piste 00 de la disquette.

Raw Read : est la sortie des données lues sur la disquette ; données qui sont uniquement mises aux normes TTL mais qui ne sont pas décodées.

Track 43 : ce signal est utilisé pour contrôler les amplitudes du courant d'écriture dans la tête d'enregistrement, quand l'enregistrement se fait sur les pistes 0 à 43, ce signal est au niveau haut, par contre il est au niveau



Disposition des éléments d'un lecteur de disques souples.



bas pour les pistes 44 à 76.

Write enable: quand il est au niveau bas, ce signal est utilisé pour indiquer que l'écriture a lieu.

En Write : ce signal est utilisé, quand il est à l'état bas pour permettre l'enregistrement des données sur le disque. Quand il est à l'état haut, la lecture a lieu.

Ready 0, Ready 1: signaux qui indiquent respectivement que le disque est mis-correctement dans le Drive 0 ou dans le Drive 1.

Head Load: ce signal ordonne le changement de la tête sur le disque lorsqu'il passe au niveau bas. Il est également utilisé pour positionner le disque contre la tête de lecture.

II.6 DETECTION ET CORRECTION D'ERREURS :

Trois sortes d'erreurs peuvent se produire, ceux sont :

1. Erreur d'écriture

Celle-ci se produit lors d'une écriture incorrecte sur le disque. Une procédure "d'écriture avec contrôle" est alors utilisée, elle consiste à relire les données enregistrées au prochain tour du disque. S'il y'a erreur d'écriture, l'utilisateur réécrit les données qui ont été mal enregistrées. Si au bout de 10 tentatives l'erreur persiste la piste ou le secteur est considéré endommagé et inutilisable.

2. Erreur de lecture

cette erreur peut-être momentanée et donc être

corrigée par simple relecture ou en déplaçant la tête une fois d'un cran en avant, puis d'un cran en arrière, elle est appelée erreur "douce". Si au bout de 10 tentatives, on ne réussit pas à lire correctement les données enregistrées sur le disque, l'erreur est qualifiée d'irréparable et donc, il y a perte de données.

3 - Erreur de positionnement.

Elle se produit lorsque la tête n'atteint pas la piste voulue. C'est à dire que le contenu de la zone "identificateur" au début de la piste ne coïncide pas avec l'adresse demandée, elle se corrige simplement en ramenant la tête de la piste 00, et en effectuant une commande de positionnement.

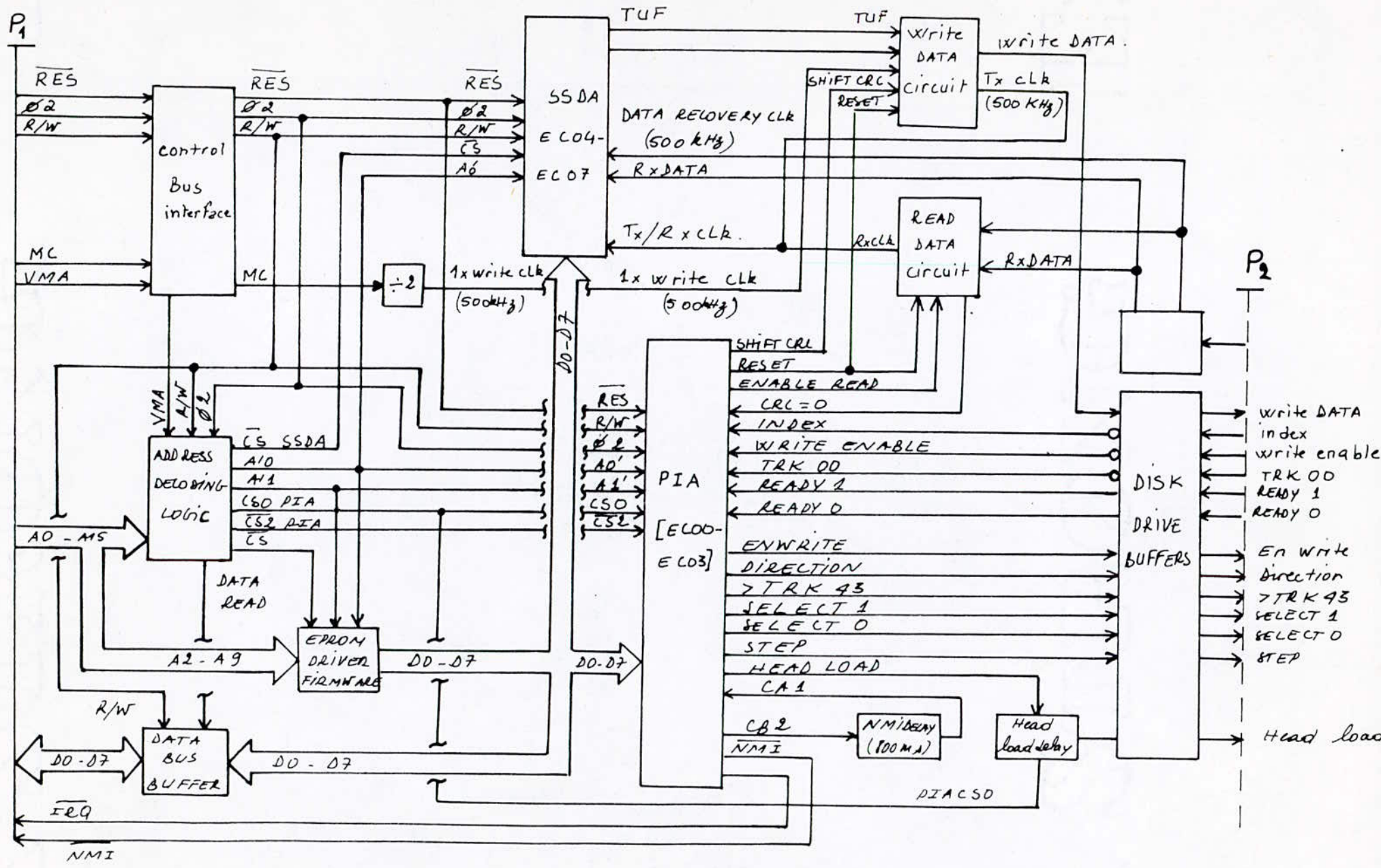
III. contrôleur de disque souple:

Le diagramme du contrôleur de disque souple est donné par la figure III . a. Il comprend essentiellement les:

- Circuit de récupération de donnée (PLL Data Recovery Circuit).
- SSDA (MC 6852) "Synchronous Serial Data Adapter".
- PIA (MC 6820) "Peripheral Interface Adapter".
- Circuit d'écriture de données et sa logique .
- Circuit de lecture de données et sa logique .
- Bloc de détection d'erreurs .

Pour comprendre comment s'effectuent les opérations de lecture et d'écriture, une connaissance du fonctionnement du SSDA est nécessaire .

fig. III - a. DIAGRAMME DU CONTROLLEUR DE DISQUE SOUPLE



III.1. SSDA (MC 6852) "Synchronous Serial Data Adapter"

Le SSDA est un interface bidirectionnel qui permet la réception et la transmission simultanée de caractères standards de communications séries synchrones, pour des systèmes organisés autour du bus.

L'interface du SSDA avec le bus comprend les signaux de sélection du boîtier, de sélection de registre, d'activation, de lecture / écriture, d'interruption et du Bus de données.

Les données parallèles sont transmises et reçues en série par le SSDA avec synchronisation, émission ou suppression de caractères "nuls" et commande d'erreurs.

La configuration fonctionnelle du SSDA est programmée par le Bus de données, pendant la mise à l'état initial du système, elle est donnée en Annexe, ainsi que le Brochage du SSDA.

Trois Registres de commande programmables permettent les commandes de la longueur des mots transférés, du transmetteur, du récepteur, de la synchronisation et des interruptions.

a - Caractéristiques :

- Interruptions masquables provenant du transmetteur, du récepteur et de la logique de détection d'erreurs.
- Synchronisation de caractères par un ou deux caractères de synchronisation.
- Synchronisation externe possible pour l'opération parallèle-série.

- Registre caractères de synchronisation programmable
- Transmission jusqu'à 600 kbps
- Fonctions de commande d'un périphérique ou d'un modulateur
- Stockage de trois octets en FIFO en transmission et en réception.
- Transmission de 7, 8 ou 9 bits.
- Bit de parité ou d'imparité optionnel.
- Erreurs de parité, de surcharge et de sous-charge.

b. Fonctionnement du SSDA

Le SSDA est vu par le microprocesseur comme deux positions mémoire adressables.

En fait le SSDA possède sept Registres internes :

Deux Registres accessibles en lecture seule :

- Le Registre de réception.
- Le Registre d'état.

Cinq Registres accessibles en écriture seule :

- Le Registre de commande 1.
- Le Registre de commande 2.
- Le Registre de commande 3.
- Le Registre de transmission.
- Le Registre caractères de synchronisation.

La sélection entre ces différents Registres se fait par une entrée de sélection de Registre, l'entrée Ecriture / lecture et deux bits du Registre de commande 1.

L'interface série se compose d'une ligne d'entrée (RxD) et d'une sortie (TxD) série avec leur horloge indépendante

entrée elles ($R \times C$) et ($T \times C$), et de quatre lignes de commande du périphérique ou du modulateur.

La donnée à transmettre est directement transférée du Bus données dans le registre de transmission de trois octets en FIFO. (First in - First out [premier entré, premier sorti]).

La disponibilité du FIFO pour une entrée est indiquée par un bit du registre d'état; la donnée entrée est transférée dans la dernière position libre de FIFO. La donnée à la sortie du FIFO est transférée automatiquement du FIFO dans le registre à décalage de transmission, quand celui-ci est disponible pour transmettre un nouveau caractère. S'il n'y a pas de données disponibles dans le FIFO (condition de "sous-charge"), le registre à décalage de transmission est chargé part avec un caractère de synchronisation, soit avec un caractère dont tous les bits sont à "1".

Le transmetteur peut être programmé pour ajouter un bit de parité ou d'imparité au mot transmis. Une ligne de commande externe (inhibition du transmetteur) permet d'inhiber le transmetteur sans mettre à zéro le "FIFO".

En réception, la donnée série est accumulée dans le récepteur suivant le mode de synchronisation choisi.

Dans le mode de synchronisation, utilisé pour l'opération parallèle-série, le récepteur est synchronisé par l'entrée \overline{DCD} (présence de la porteuse de données) et les octets successifs de données sont transférés dans le "FIFO" de réception.

Dans le mode de synchronisation par un seul caractère,

Il doit y'avoir égalité entre un caractère de synchronisation pour que le transfert dans le FIFO de réception commence. Dans le mode de synchronisation sur deux caractères, deux caractères de synchronisations doivent être reçus successivement pour que la synchronisation s'établisse. Après synchronisation (dans n'importe quel mode), la donnée est reçue dans le Registre à décalage de Réception et une commande de parité est optionnellement effectuée.

Chaque caractère avec son indicateur d'erreur de parité est transféré dans la dernière position libre du FIFO de réception. La disponibilité d'un mot en sortie du FIFO est indiquée par un bit du Registre d'Etat ainsi que l'indicateur de parité associé. Les Registres de commande permettent de configurer le "SSDA" et le registre d'état donne l'état du "SSDA".

Le SSDA possède d'autres lignes d'entrée / sortie autres que \overline{CTS} et \overline{DCD} : "Synchronisation / \overline{DTR} " ("Synchro Match / Data terminal Ready") et transmetteur en sous-charge "TUF" ("transmitter underflow").

Lors d'une écriture, la donnée est transmise en commençant par le bit de poids faible, et un bit de parité ou d'imparité peut-être optionnellement rajouté.

La sortie TUF est utilisée dans les systèmes disque souple pour synchroniser les opérations d'écriture et pour ajouter un CRC.

Remarque 1: La transmission est mise à l'état initial par la mise à zéro du bit "Remise à l'état initial du

transmetteur " du Registre de commande 1.

Quand ce bit est mis à zéro, le cycle de transmission est commencé sur la première transition positive de l'horloge de transmission de données.

Remarque 2 : Quand le bit " Mise à l'état initial du transmetteur " est mis à un, le FIFO de transmission est mis à zéro et le bit " TDRA " est mis à zéro. Après une impulsion sur l'entrée d'activation E, le FIFO de transmission devient disponible pour de nouvelles données avec " TDRA " inhibé.

Remarque 3 : Le format IBM pour les disques souples nécessite le transfert du bit de poids fort en tête, donc inversion des positions des bits de la table (1) donnée par la suite.

Registre	entrées de commande		Comande d'adresse		CONTENU du Registre							
	RS	R/W	AC2	AC1	Bit 7	Bit 6	Bit 5	Bit 4	Bit 3	Bit 2	Bit 1	Bit 0
Etat (S)	0	1	X	X	Demande d'interrup-tion (IRQ)	Erreur de parité (PE)	Récepteur en Surch-arge (RXOVRN)	Transmette-ur en sous-charge (TUF)	inhibition du transm-etteur (ETS)	Présence en porteuse de données (DCD)	Registre de transmi-ssion dispon-ible. (TDRA)	Donnée Reque Disponible (RDA)
Commande 1 (C1)	0	0	X	X	Commande d'adresse 2 (AC2)	Commande d'Adresse 1 (AC1)	Autorisation interruption du recep-teur (RIE)	Autorisation interruption du transmetteu-r (TIE)	RAZ SYNC	Suppression des caractères de sync (Strip Sync)	Mise à l'état initial du transmetteur	Mise à l'état initial du recep-teur
FIFO de réception	1	1	X	X	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
Commande 2 (C2)	1	0	0	0	Autorisation interruption sur erreur	Transmission de caractères de Sync en sous-charge (Tx sync)	Longueur des mots 3 (WS3)	Longueur des mots 2 (WS2)	Longueur des mots (WS1)	transmiss-ion per 1 octet ou 2 octets (1 octet).	Commande périphéri-que 2 (PC2) (2 octets)	Commande périphérique 1 (PC1)
Commande 3 (C3)	1	0	0	1	inutilisé	inutilisé	inutilisé	inutilisé	RAZ Etat de sous-charge du transme-etteur (CTUF)	RAZ (ETS)	Synchroni-sation sur 1 ou 2 caractères 1sync/2sync	Synchroni-sation externe interne (E/I Syn)
Caractères de synchro	1	0	1	0	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
FIFO de trans-mission	1	0	1	1	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0

TABLE 1 : Registres Programmables du SSSDA

II.2. PIA PERIPHERAL INTERFACE ADAPTER (MC 6820)

Le PIA permet au système de dialoguer avec le "Drive" lors d'une lecture ou d'une écriture, il est programmé pour contrôler les diverses fonctions du "Drive" et initialiser le système lors d'une transmission ou d'une réception. Il communique également avec le générateur MC 8506, lorsqu'une opération de détection d'erreurs est entamée. Une étude brève sur le PIA est donnée dans la seconde partie du polycopé.

III-3 OPERATION ET LOGIQUE D'ECRIURE :

L'opération d'écriture, lors d'une transmission de donnée, est synchronisée par la sortie "TUF" (transmetteur en sous charge) du SSDA. En effet lorsqu'une opération d'écriture est entamée, la sous-charge du registre de transmission "FIFO" du "SSDA" est indiquée par des impulsions sur la sortie "TUF" et la marque d'adresse index contenue dans le registre caractères de synchronisation est envoyée avec une fréquence de 500 kHz au registre à décalage du SSDA.

Le registre caractères de synchronisation envoie son contenu à chaque impulsion "TUF".

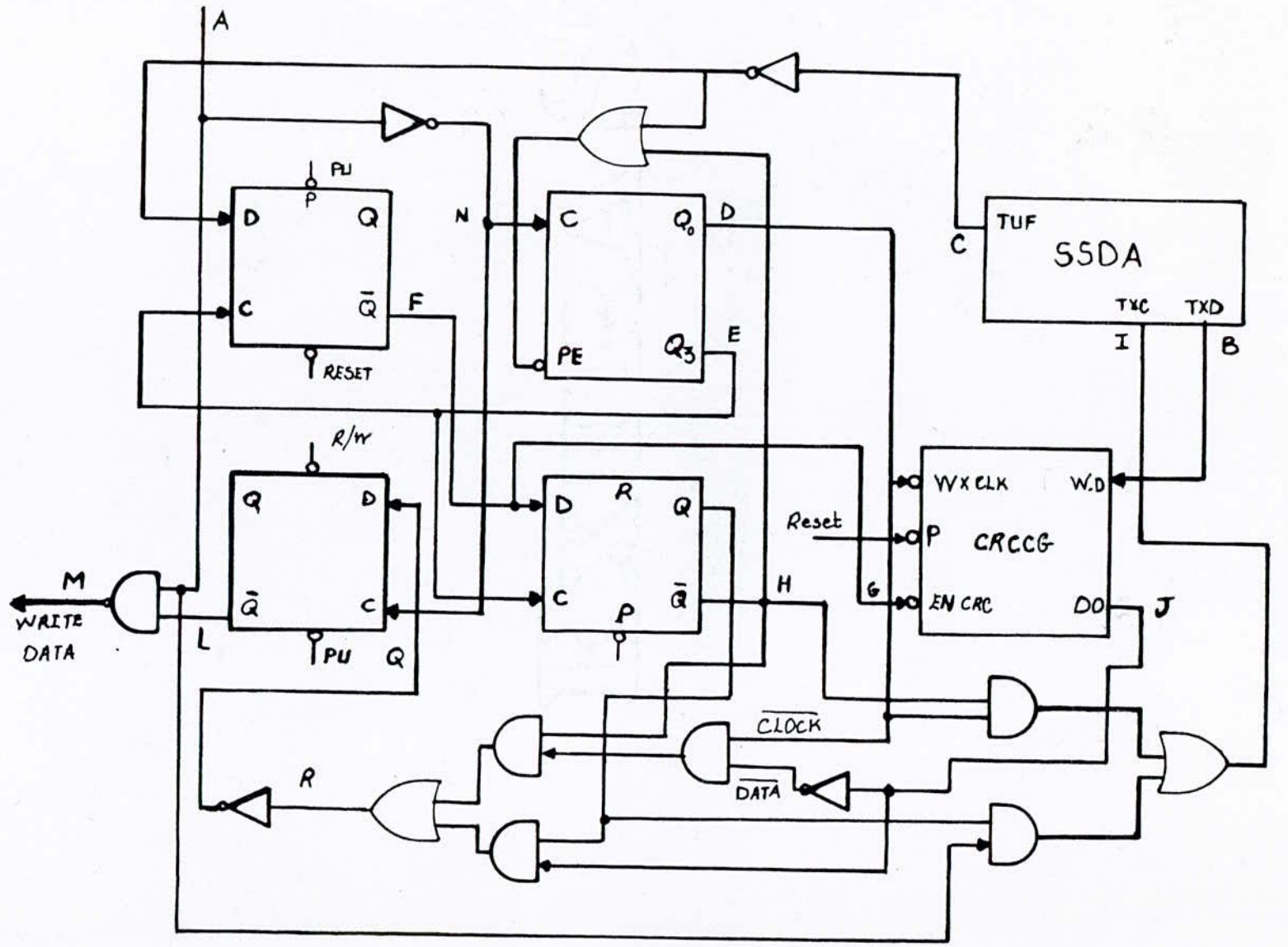
Ce contenu peut être soit une marque d'adresse d'index, soit un caractère du Gap post index qui sera écrit directement sur la disquette sans participer au calcul des deux bytes CRC, car le générateur CRCCG (8506) n'est pas encore valide.

Lorsque la première moitié de la marque d'adresse stockée dans le FIFO est envoyée à une fréquence de 500 kHz dans le registre à décalage du "SSDA", la sortie "TUF" est inhibée, la seconde moitié de la marque d'adresse est alors stockée dans le registre "FIFO" puis les données à transmettre sur la disquette.

Le Compteur (U5) est synchronisé par un signal d'horloge d'écriture de fréquence 500 kHz ("Signal Memory Clock" divisé par deux) fig III-3-a.

Tant que le registre de transmission "FIFO" est vide, la

fig III-3-a LOGIQUE D'ECRITURE



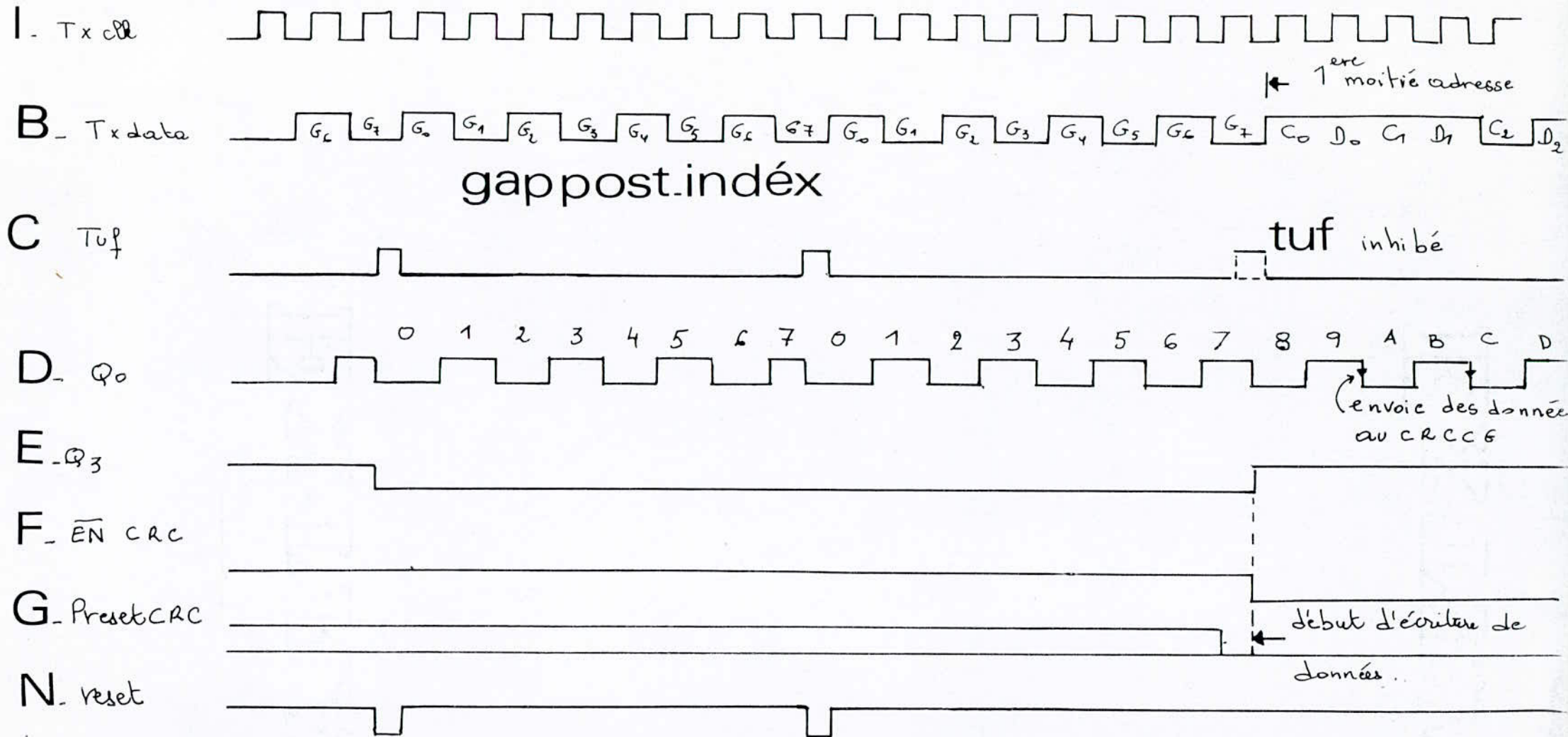


fig III.3.1. Chronogrammes: Ecriture de données

sortie Q3 du Compteur (U5) gardera un niveau bas (car il est remis à zéro à chaque huit comptages).

Cette sortie Q3 synchronise les bascules "Switch clock rate Latch" et "Enable CRC".

La première transition positive sur Q3 survient pendant le transfert de la première moitié de la marque d'adresse, et fait basculer le Flip Flop "Enable CRC" qui active alors le générateur CRC.

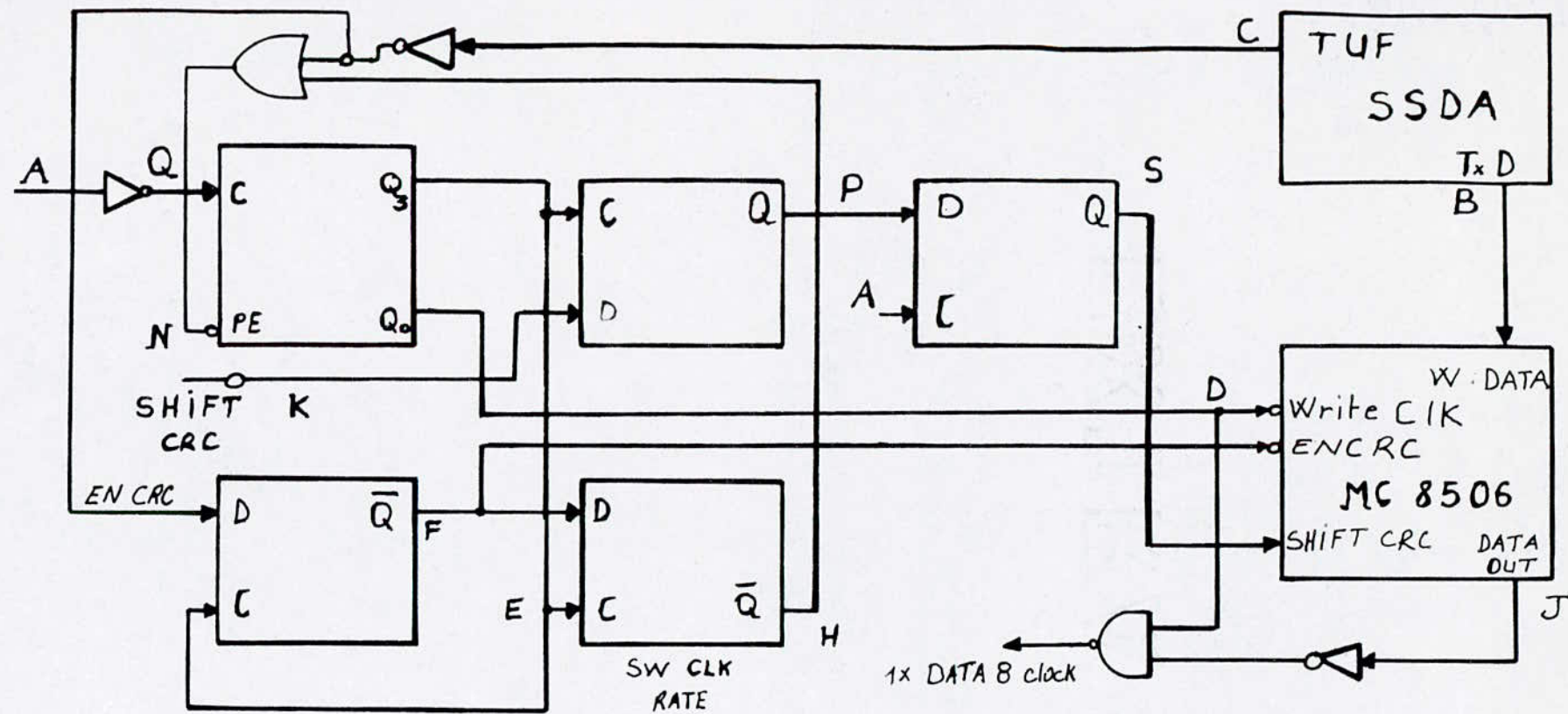
Ce dernier est synchronisé par un signal de fréquence de 250 kHz provenant de la sortie Q0 du Compteur (U5) de sorte que seuls les bits de données soient stockés dans les Registres à décalage internes du SSDA.

Lorsque la deuxième moitié de la marque d'adresse est transmise, l'horloge de transmission est commutée à la fréquence 250 kHz.

Après transmission du dernier byte de données, le registre de transmission "FIFO" se charge de deux bytes fictifs pour que la sortie "TUF" reste inhibée.

Le MPU valide alors le signal "SHIFT CRC" à travers la ligne PB3 du PIA à la première transition positive de la sortie Q3 qui se présente à la fin du dernier byte de données transmis.

L'activation de la commande "SHIFT CRC" empêche l'écriture des deux bytes fictifs et autorise ainsi l'écriture sur la disquette des deux bytes CRC calculés. La bascule "SWITCH clock rate Latch" contrôle le sélectionneur de données à envoyer au circuit de



figIII-3-b LOGIQUE de la GENERATION des deux bytes CRC

décodage.

Lorsque le signal récupéré à la sortie "Data out" du CRCCG est constitué d'un mélange de données et d'horloge, il sera appliqué directement au sélectionneur (AND/OR).

Dans le cas contraire, il sera inversé puis appliqué à une porte "AND" avec un signal de fréquence de 250 kHz afin d'obtenir un mélange de données et d'horloges qui sera envoyé ensuite au sélectionneur (AND/OR).

A la sortie de ce sélectionneur on récupère le signal de données en format NRZ qui sera inversé et appliqué à une porte "AND" avec le signal d'horloge d'écriture de fréquence 500 kHz afin d'obtenir le signal codé "Write DATA" enregistré sur le disque.

Remarque 1 : Quand le dernier bit du deuxième byte CRC est écrit :

- La commande "SHIFT CRC" est inhibée par le MPU.
- La sous charge est indiquée par le SSDA.

La première transition positive sur Q3 qui arrive avec la première impulsion "TUF" fait basculer le Flip-Flop "Enable CRC" dont la sortie passera à un état haut et désactivera les Registres internes du CRCCG.

La prochaine transition de Q3 du Compteur diviseur par 16 commutera l'horloge sur la fréquence 500 kHz ce qui permettra à la seconde impulsion "TUF" de remettre à zéro le compteur diviseur par 16. La séquence d'écriture est ainsi terminée.

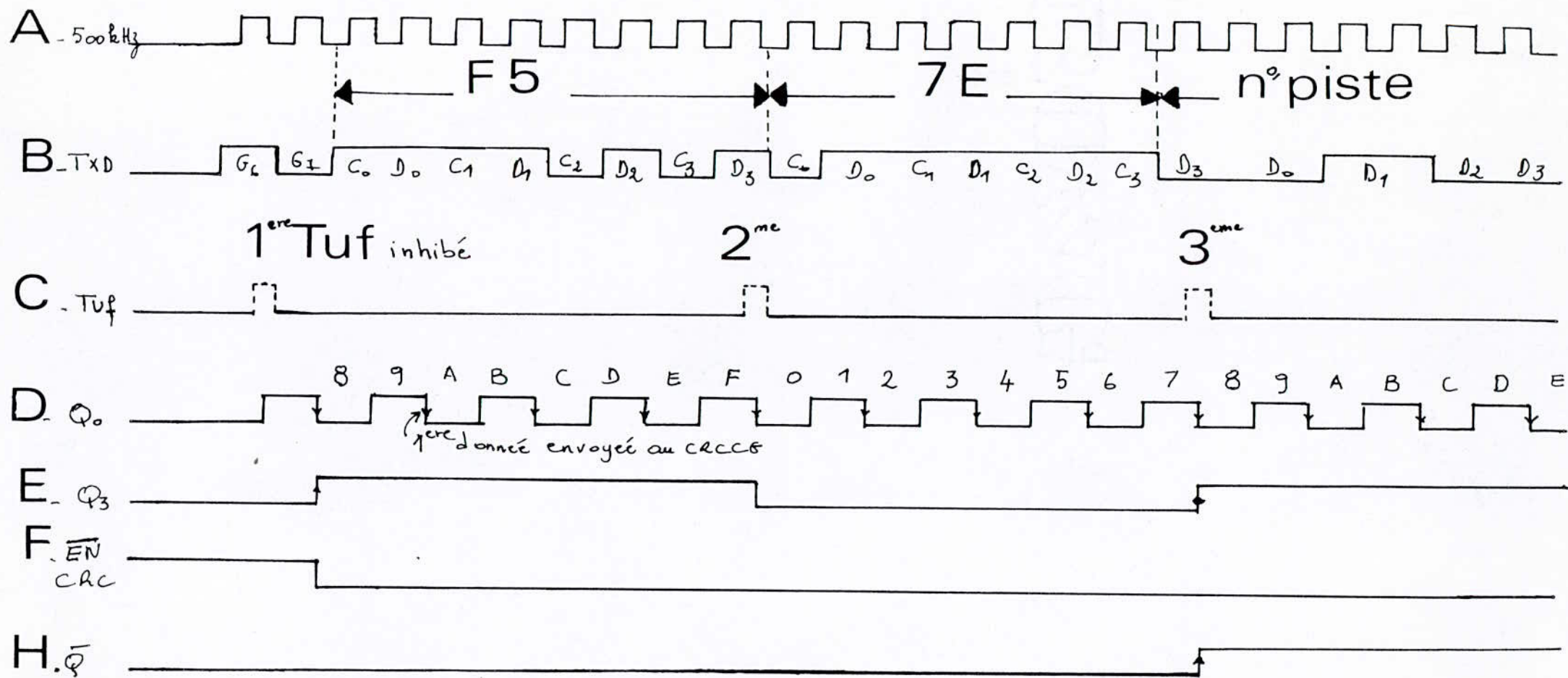
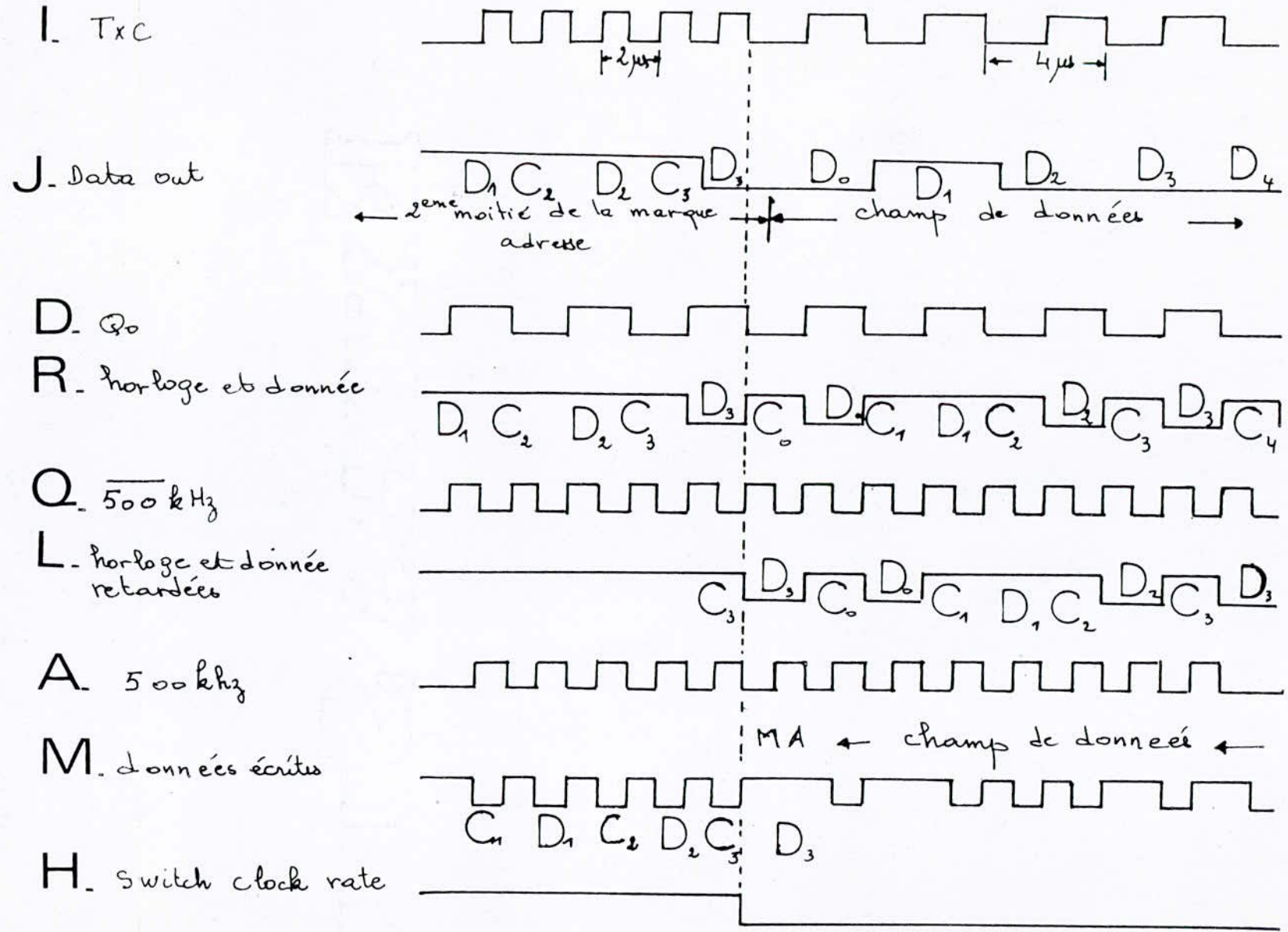


fig III.3.2. Opération D'écriture

fig. II.3.3. OPERATION D'ÉCRITURE



Remarque 2 : Le courant d'écriture, contrôlé par le MPU à travers la ligne PA2 du PIA est initialisé au début du gap "Post index" et arrêté après écriture du byte "Postamble".

Des chronogrammes sont donnés par les fig III-3-1, fig III-3-2 et fig III-3-3.

III.4 CIRCUIT DE RECUPERATION DE DONNEES : (PLL DATA RECOVERY CIRCUIT)

Le circuit de récupération de donnée est représenté dans la fig III-4.

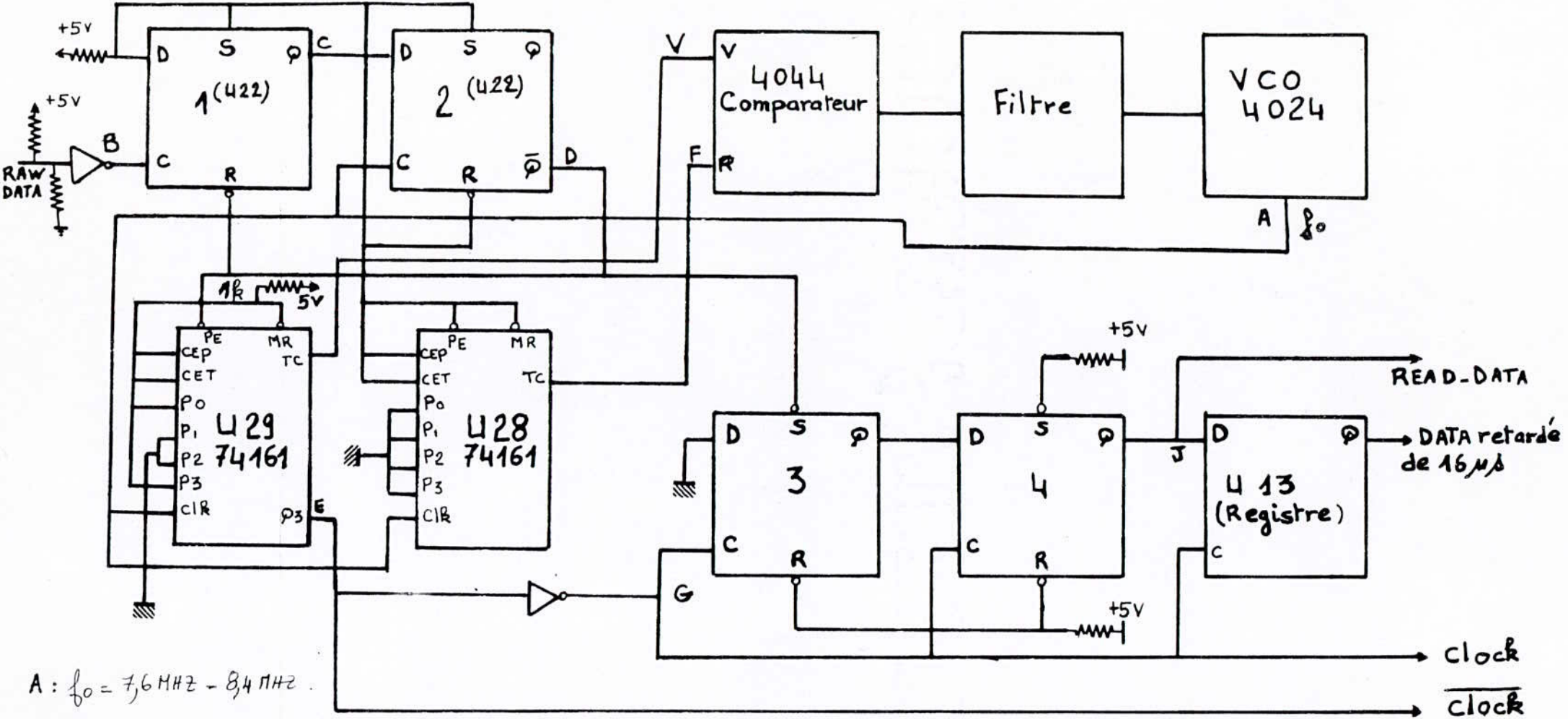
Il permet le décodage des informations du signal Raw Data provenant du Drive, et la génération d'un signal d'horloge de synchronisation.

En effet un oscillateur à boucle de phase verrouillée est utilisé pour synchroniser les horloges de lecture-écriture. Les données envoyées au PLL contiennent l'horloge plus les données en format NRZ (Non Retour à Zéro). La sortie horloge du PLL génère le front d'échantillonnage convenable au milieu de l'impulsion d'un bit. Les bascules (1) et (2) sont utilisées pour la mise en forme et la calibration du signal "Raw Data". Ce signal débarrassé de ses bruits, se présente à l'entrée horloge de la bascule (1) dont l'entrée D a un état logique "1".

Chaque transition positive de ce signal, la fait basculer, et chaque transition positive f_0 par la bascule (2) la remet à zéro à l'aide de \bar{Q} . Cette sortie \bar{Q} permet également le chargement par 9 du compteur U29 et la remise à "1" de la bascule (3) dont l'entrée Da un niveau logique bas (fig III-4).

Ainsi on retrouve à la sortie \bar{Q} de la bascule (2), le signal Raw Data sous forme d'impulsions de durée $1/f_0$ et synchronisé par f_0 .

De même, une impulsion de durée $1/f_0$ se présente à la sortie carryout du compteur U28 tous les 16 périodes VCO,



A : $f_0 = 7,6 \text{ MHz} - 8,4 \text{ MHz}$
 F : fréquence de référence.
 V : fréquence variable.
 G : Horloge 500 kHz.

fig 4 RECUPERATION DES DONNEES

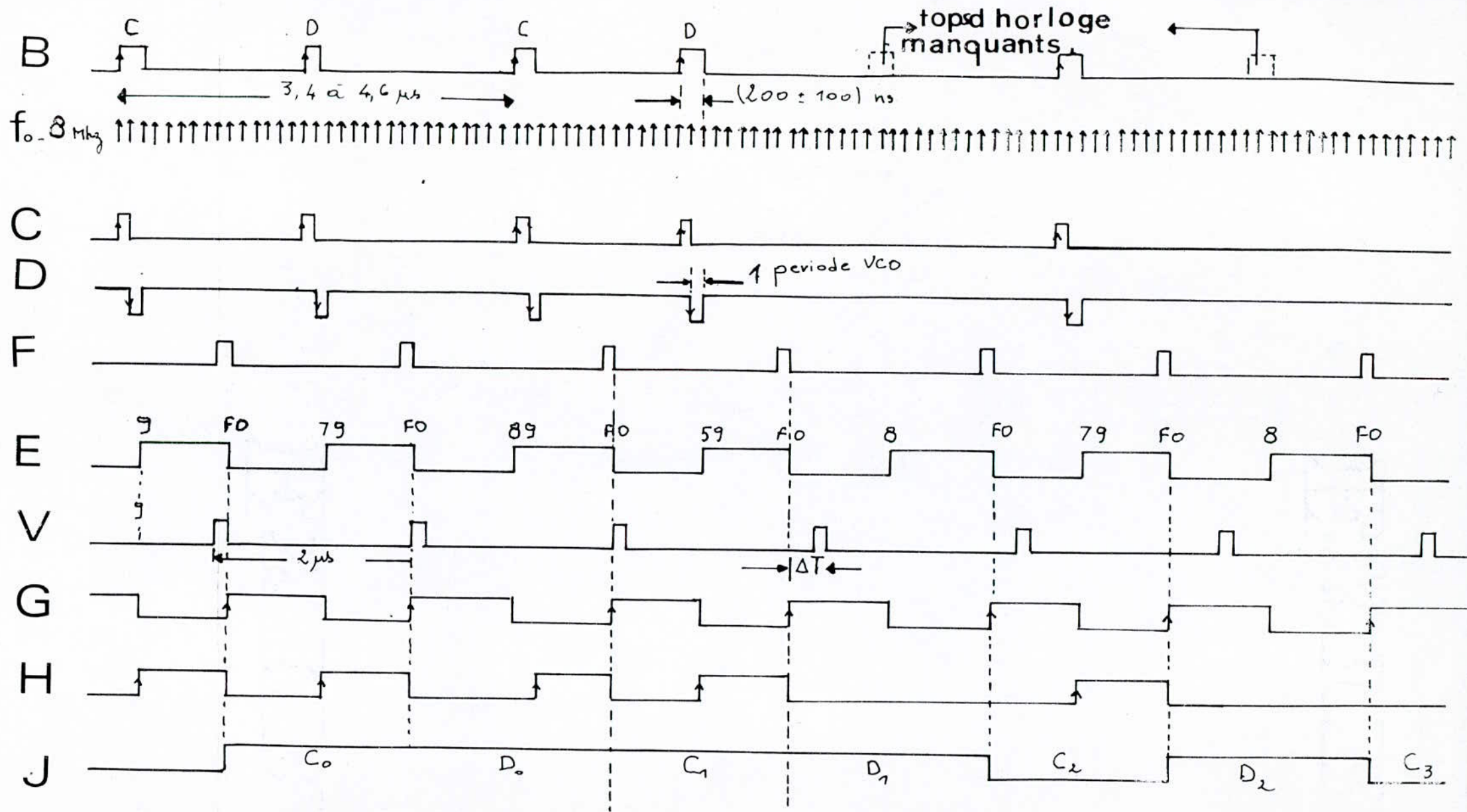


fig-III-4.a. Chronogrammes: Récupération de données

générant un signal de référence fondamental pour le comparateur de phase (4044).

D'autre part la sortie carry out du compteur U29 génère un signal sous forme d'impulsions de durée $1/f_0$ et de fréquence variable, qui sera envoyé aussi au comparateur de phase.

Toute différence de phase entre la fréquence de référence F et la fréquence variable V se traduit par l'apparition d'une tension de commande proportionnelle à cette différence de phase et qui, réinjectée au VCO corrige V pour la rendre égale à F .

La sortie Q3 de ce même compteur génère un front montant en 15 périodes (VCO).

Les transitions négatives provenant de cette sortie sont inversées avant de synchroniser le Flip-Flop (3) dont la sortie Q devient basse.

Cette sortie Q3 inversée servira également d'horloge pour les diverses bascules de l'interface, et d'échantillonnage des données.

Le Flip-Flop (4) permet la génération du signal "Read Data" en format NRZ qui sera envoyé vers la logique de lecture.

Ce signal qui comprend données et horloge sera retardé de 16 μ s par le Registre à décalage (7491), afin d'être envoyé au CACCG pour la détection d'erreurs.

Le chronogramme est donné par la fig III-4-a.

III-5 OPERATION ET LOGIQUE DE LECTURE :

Avant d'effectuer toute opération, une initialisation du système par Software à travers le PIA s'impose.

Cela suppose :

- Activation du signal "ENABLE READ" (ligne PB2 du PIA).
- Chargement de la tête (ligne PA4 du PIA).
- Ligne Reset: mise à l'état logique "1" (ligne PBO du PIA), mettant en position de travail les bascules "Synchro Match latch" et la "Switch clock rate latch".

La première information qui se présente lors d'une lecture sur disquette est le champ ID précédant chaque secteur. Le circuit de récupération fournit aux circuits de lecture figure III-5a et leur logique figure III-5b, le signal "Read Data" et l'horloge de synchronisation 500 kHz.

Le formatage du champ ID et du champ de données est donné en chapitre II.

L'opération de lecture se fait en deux étapes :

- Une étape de synchronisation.
- Une étape de lecture.

III 5.1 Etape de synchronisation:

Elle consiste à comparer successivement les deux parties de la marque d'adresse au contenu du Registre caractère de synchronisation afin de synchroniser l'opération de lecture. En effet dans le format IBM 3740, les marques d'adresse utilisées pour la synchronisation de lecture sont:

"F5 7E" pour la marque d'adresse ID.

1 "F5 6F" pour la marque d'adresse des données.

A la sortie du circuit de récupération des données, la première moitié de la marque d'adresse (F5) est introduite dans le registre à décalage du SSDA pour être envoyée par la suite au comparateur du SSDA où elle sera comparée au contenu du registre caractères de synchronisation. S'il y a superposition, une impulsion de durée une période de l'horloge de lecture est générée par la sortie SM du SSDA et sera par la suite envoyée à la bascule "Synch Match Latch" (U31) du bloc de lecture pour la mettre en position de travail.

La deuxième marque d'adresse (7E) ou (6F) est envoyée et testée de la même manière que la précédente.

Dans le cas où il n'y a pas superposition des deux registres (caractères de synchronisation et comparateur), la recherche de la première moitié de la marque d'adresse recommence; dans le cas contraire, la deuxième moitié de la marque d'adresse ID est envoyée dans le registre de réception "FIFO" du "SSDA" et sera considérée comme le premier byte de données reçues, l'opération de lecture est alors initialisée (fig III-5-a).

III 5.2 Etape de lecture:

Après l'initialisation de l'opération de lecture, le signal d'horloge 250 kHz est sélectionné pour être envoyé au SSDA de manière à ce que seuls les bits de données du signal Read Data soient échantillonnés.

En effet, la première transition négative de l'horloge de

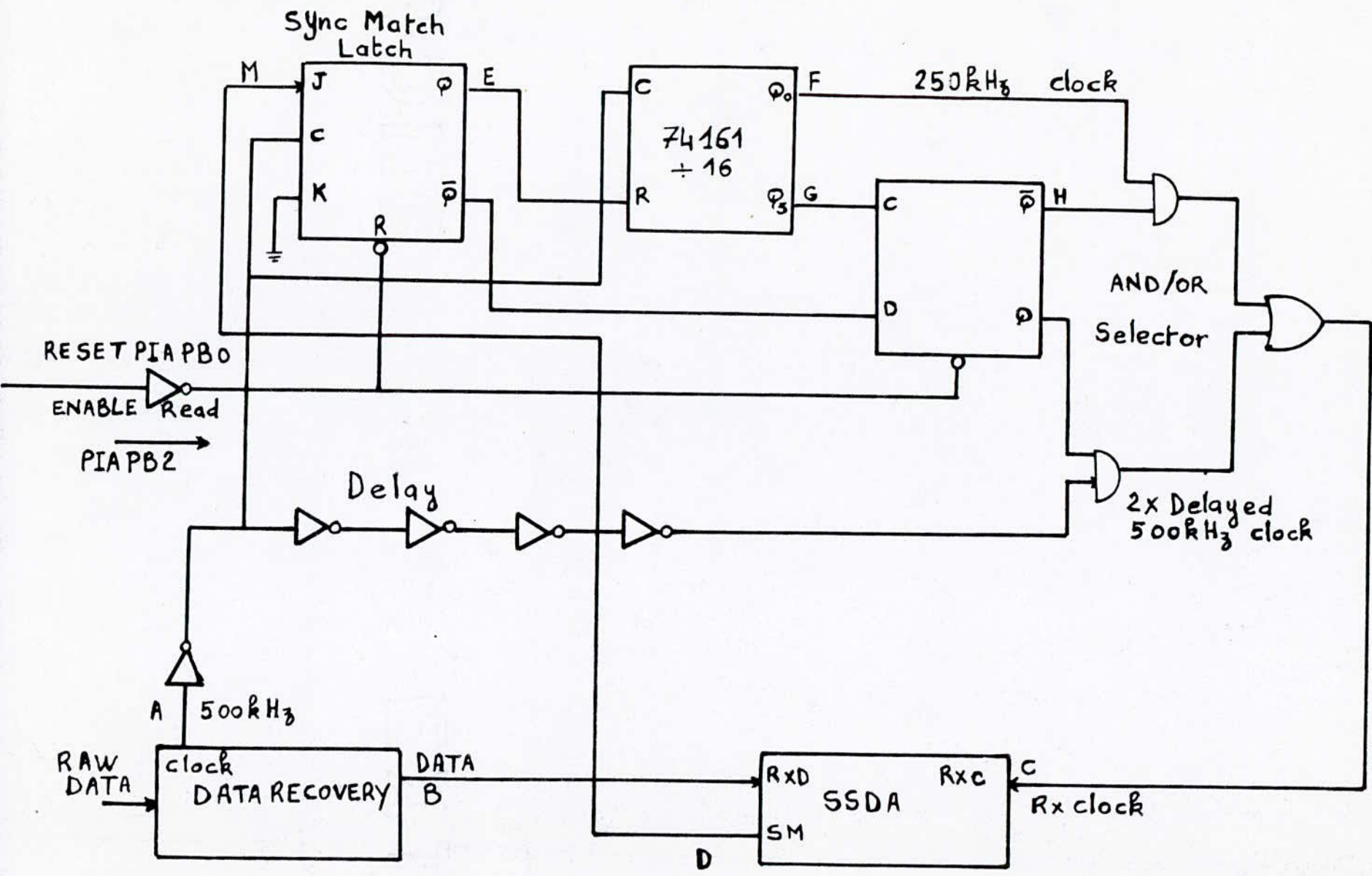
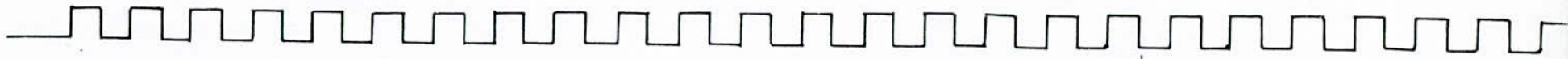
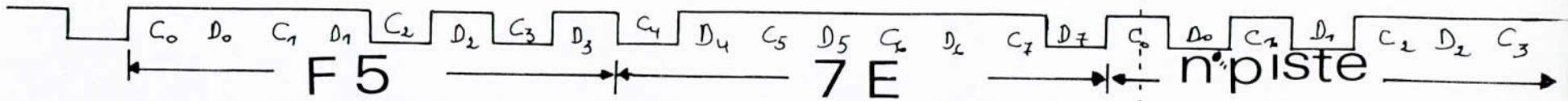


FIG - III - 5 - a LOGIQUE DE LECTURE

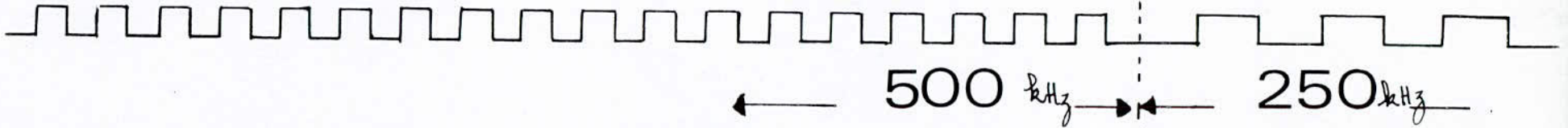
A. 500kHz



B. Rxdata



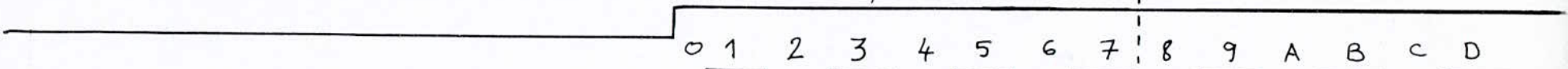
C. RxC



D. Sync Match



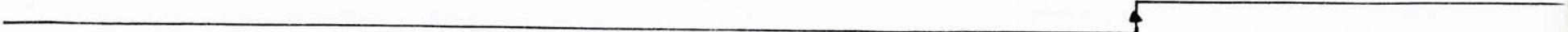
E. Sync Match Latch



F. Compteur active



G. Q₃



H. Switch clock Rate



fig. III.5.1. Chronogrammes: Lecture des données

lecture qui arrive pendant que SM (Syncho Match) est à l'état haut fait basculer la "Syncho Match Latch" dont la sortie devient logiquement égale à "1". Cette sortie Q permet la validation du compteur 74161 du bloc de lecture. La sortie Q3 de ce compteur active la bascule "Switch clock rate Latch" (U26) qui contrôle alors un sélectionneur (AND/OR) qui permet d'obtenir l'horloge de lecture à la fréquence voulue, c'est à dire $f = 500 \text{ kHz}$ ou $f = 250 \text{ kHz}$ selon les états des sorties Q et \bar{Q} de la bascule (U26).

A l'initialisation du système, la sortie Q de (U26) a un niveau logique 1 ; et permet donc la sélection du signal d'horloge 500 kHz qui sera envoyé à l'entrée (Tx CLK) du SSDA.

La première transition positive générée par Q3, sortie du compteur fait basculer la "Switch clock rate Latch" dont la sortie Q devient basse.

De ce fait, la sortie \bar{Q} permettra la sélection du signal d'horloge 250 kHz provenant de Q0 sortie du compteur (U5) et qui sera envoyé à l'entrée (Tx CLK) du SSDA, de manière à ce que seuls les bits de données du signal "Read Data" soient stockés dans les Registres de réception "FIFO" du SSDA.

Lorsque les Registres de Réception "FIFO" sont pleins une interruption est sollicitée, et la lecture de la pile "FIFO" se fait par le microprocesseur.

Le chronogramme est donné par la fig III-5-1.

III.6 OPERATION ET LOGIQUE DE DETECTION D'ERREURS

III 6.1 Détection des erreurs.

La méthode universelle de détection d'erreurs pour toutes données écrites sur un disque est d'utiliser une "somme de contrôle".

On emploie pour cela en général un contrôle par redondance cyclique CRC. Chaque zone est terminée par deux octets de CRC. Les bits de données sont divisés par un polynôme générateur $G(x)$.

On appelle CRC le reste de cette division qui sera inscrit dans les deux octets qui suivent les données. A la relecture des données de la disquette, y compris les octets de CRC, on divise toute la chaîne par $G(x)$. Si le reste de cette division n'est pas nul une erreur a été détectée.

Le CRC est la méthode préférée pour vérifier l'intégrité d'une zone mémoire avec une perte de bits minimale.

III 6.2 Principe d'une technique CRC :

Les n bits de la chaîne de données reçues par le CRC CG sont considérées comme les coefficients d'un polynôme de degré $(n-1)$.

Le motif binaire $B_{n-1} B_{n-2} \dots B_2 B_1 B_0$ est interprété comme : $B_{n-1} X^{n-1} + B_{n-2} X^{n-2} + \dots + B_1 X + B_0 X^0$, avec X variable muette.

Le générateur CRC CG "cyclic Redundancy check Character Generator" utilisé dans notre interface est le MC 8506 dont le polynôme caractéristique est $G(x) = X^{16} + X^{12} + X^5 + 1$ représenté par le caractère binaire

1000 1000 000 100001.

Le polynôme précédent $B(x)$ est divisé par $G(x)$. On obtient un quotient $Q(x)$ et un reste $R(x)$, tel que $B(x) = R(x) \times Q(x)$. L'intérêt du contrôle par CRC est d'ajouter à une chaîne de bits un ou plusieurs octets supplémentaires égale à $R(x)$ de sorte que la chaîne résultante soit divisible par le polynôme générateur, soit : $B(x) - R(x) = Q(x) \cdot G(x)$. La chaîne formée par B et le reste R est divisible par $G(x)$.

Lorsqu'une opération de détection d'erreurs est entamée, la ligne "Preset select" est activée par le logiciel afin de mettre les trois Registres internes du CRCCG en position de travail.

Remarque : Ces bascules avaient préalablement leur état à "1".

En recevant pour la première fois une chaîne B , le générateur de CRC va calculer le reste R qui va être juxtaposé à B .

Quand la chaîne va être rencontrée à nouveau, on lira la séquence complète, y compris les bits de CRC. Ils doivent être exactement divisibles par le générateur $G(x)$.

Dans le cas où il y a divisibilité, c'est à dire pas d'erreurs un signal "ALL ZERO" est envoyé par la sortie AZ du CRCCG au PIA (ligne PB7) par l'intermédiaire de la bascule (U24) appelé "CRC = 0 Latch"

III 6-3 Logique d'une détection d'erreurs:

cette logique est utilisée pour générer ou contrôler le mot de contrôle CRC sur 16 bits.

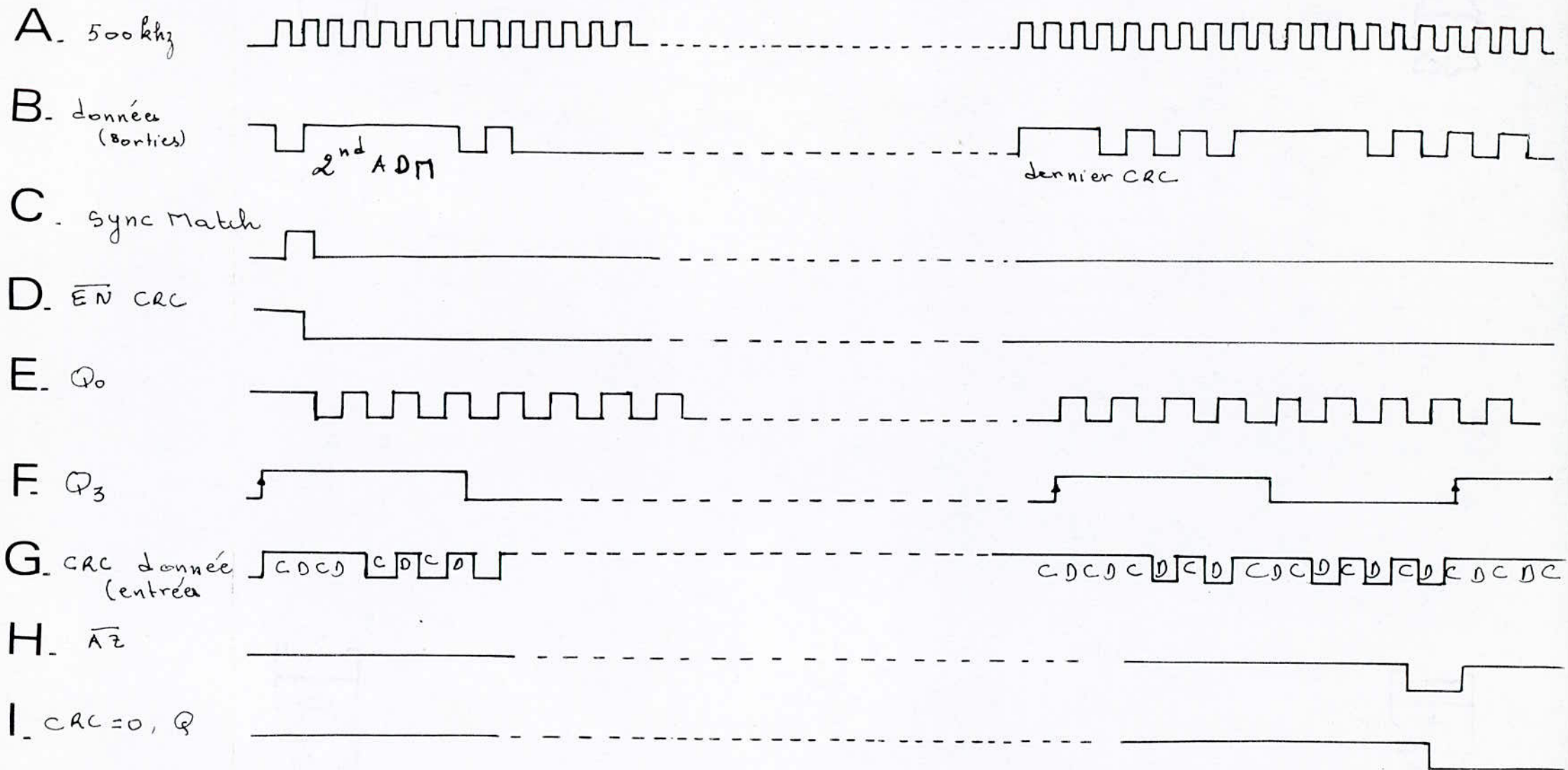


fig III.6 DETECTION D'ERREURS

Le calcul du CRC se fait sur toutes les informations depuis la marque de départ, jusqu'au caractère CRC. Le Registre CRC est remis à "1" au début des transferts d'informations.

Lorsque la première moitié de la marque d'adresse du Champ ID coïncide avec celle du Registre caractères de synchronisation, une impulsion de durée une période de l'horloge de lecture est générée par la sortie SM "Syncho Match" du SS DA.

La première transition négative de l'horloge de lecture qui arrive pendant que le "Syncho Match" est à l'état haut fait basculer la "Syncho Match Latch" (U31), et rend sa sortie Q à un état logique "1".

De même la sortie \bar{Q} de cette même bascule devient à un niveau logique "0" qui sera appliqué à l'entrée "EN CRC" afin de valider le CRCC et donc d'activer ses Registres à décalages internes.

Le CRCC reçoit le signal "Read Data" par l'intermédiaire du Registre à décalage (7491) (activé par l'horloge de lecture 500 kHz) qui a pour rôle de le retarder de 16 us permettant à la première moitié de la marque d'adresse du Champ ID d'arriver au moment où il est validé.

Le Compteur 74161 (U5) synchronisé par l'horloge de lecture 500 kHz, génère en sa sortie Q₀, un signal d'horloge de fréquence 250 kHz.

Ce dernier inversé est appliqué à l'entrée R_{dxc} du

CRCG afin que seuls les bits de données de lecture soient analysés. Il sera appelé le "CRC clock"

Lorsqu'une lecture d'un champ ID ou d'un champ de données se fait correctement, un signal AZ de durée une période du signal "CRC clock" est envoyé à l'entrée D de la "CRC=0 Latch"

Celle-ci est synchronisée par la sortie Q3 du Compteur. La première transition positive générée par Q3 rend la sortie Q basse. Cet état est maintenu jusqu'à la nouvelle transition positive sur Q3 qui arrivera après 16 périodes de l'horloge de lecture 500 kHz.

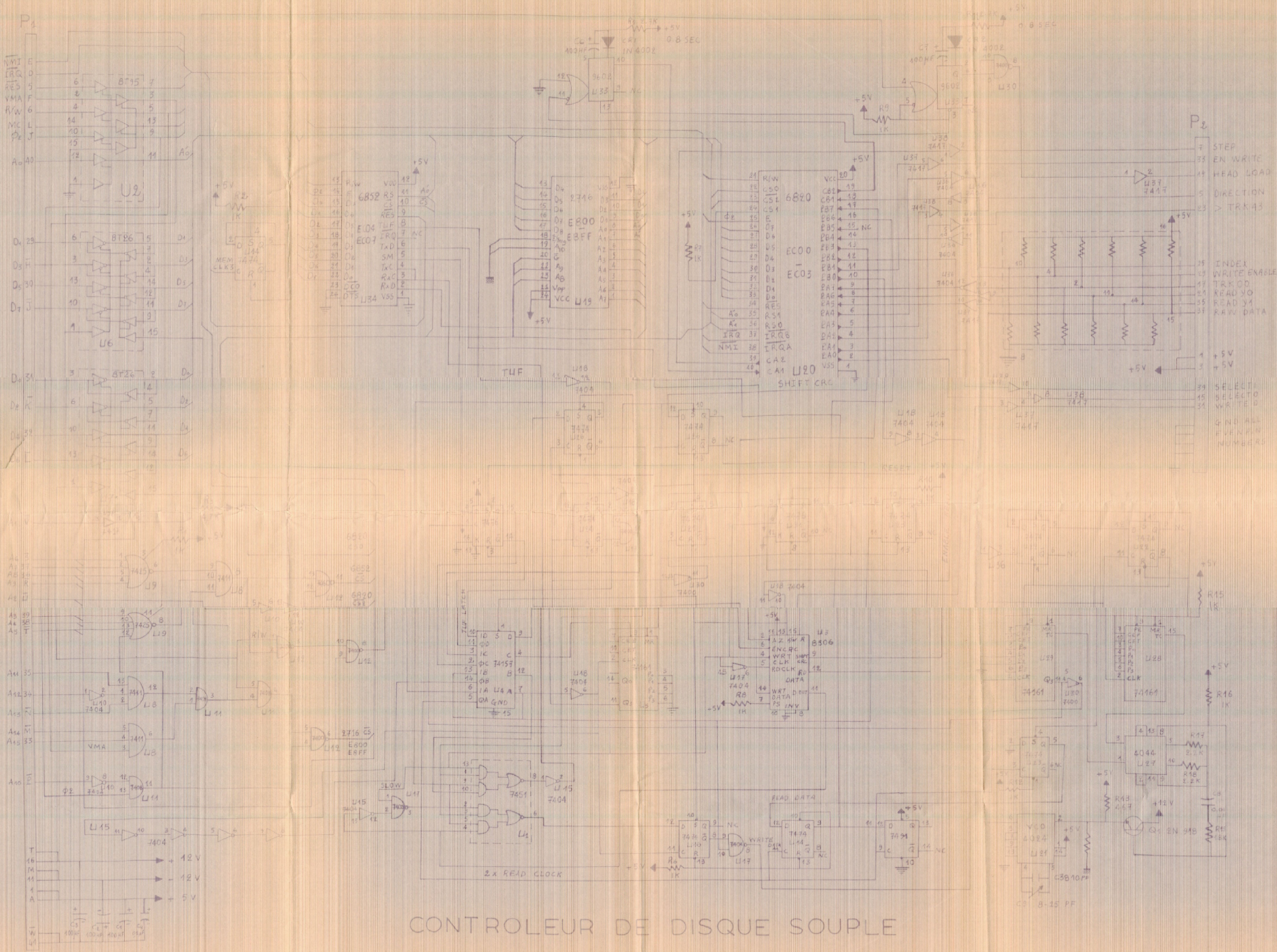
Cette sortie Q "indicatrice d'erreurs" est lue par software à travers la ligne "PB7" du PIA.

Cependant, lorsqu'une erreur est détectée lors d'une lecture, la ligne AZ garde un niveau haut.

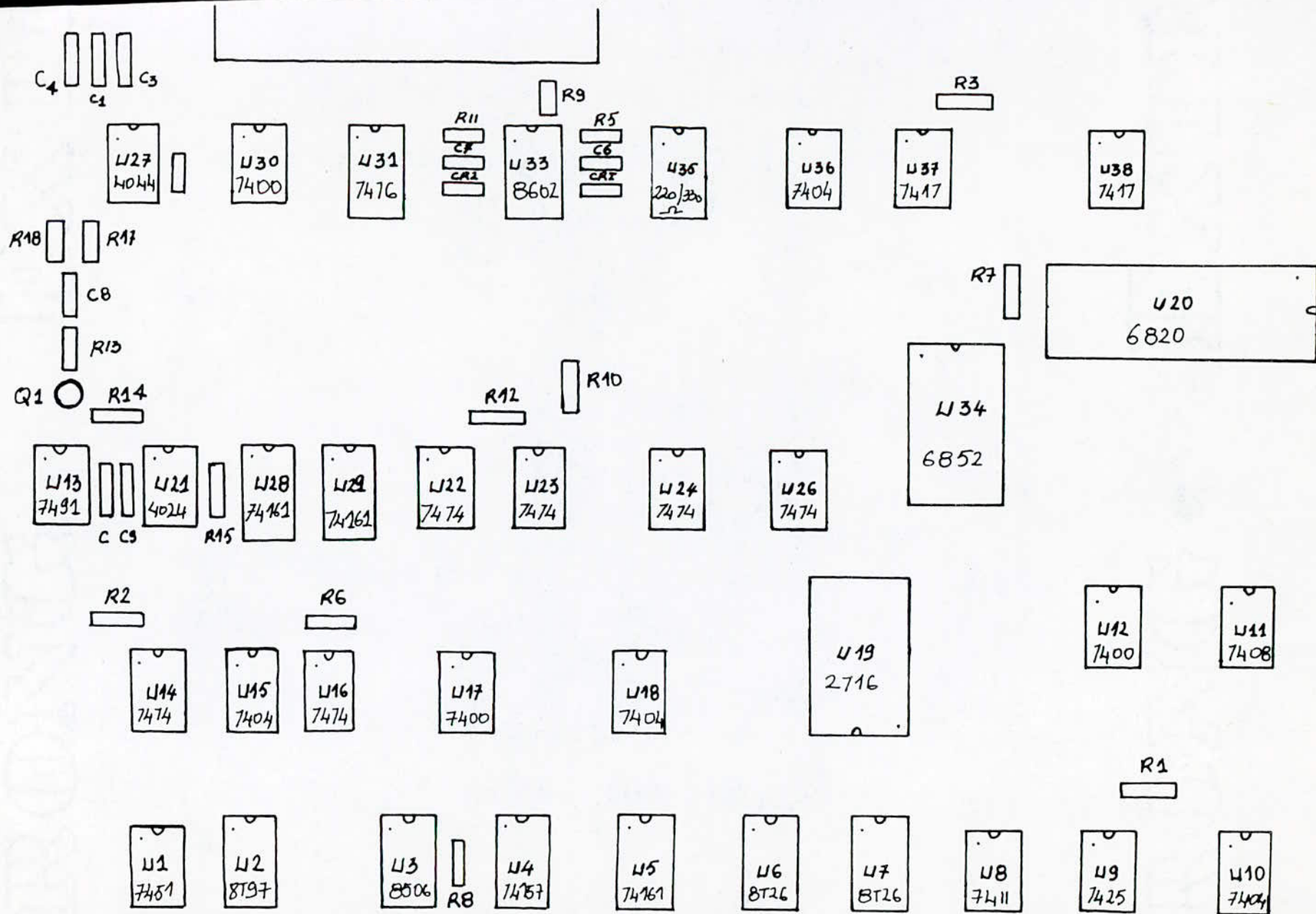
La première transition positive sur Q3 rend la sortie Q de la "CRC=0 Latch" à un niveau haut qui gardera cet état durant le test d'erreurs qui s'effectue immédiatement après le dernier byte CRC. (fig III-6-2, fig III-6)

Remarque 1: Le signal Read Data et l'horloge de lecture 500 kHz sont fournis par le circuit de récupération de données.

Remarque 2: Après lecture et contrôle d'un champ ID ou de données, la logique de détection est initialisée à travers la ligne PB0 (Reset) du PIA avant la lecture du prochain champ.



CONTROLEUR DE DISQUE SOUPLE



CONTROLEUR
 DE
 DISQUE SOUPLE

Schéma

D'implantation

IV. Description du logiciel:

Le Contrôleur comporte un logiciel de 1024 Mots permettant le contrôle des différentes opérations à effectuer sur le disque.

Ce programme est implanté dans une mémoire EPROM (2716) et constitue le chargeur élémentaire du "DISK OPERATION SYSTEM" contenu dans le disque.

Ce programme occupe les positions mémoires de E800 à EBFF et contient :

- Un programme fixe résident, utilisé pour contrôler les opérations au point de vue matériel telle que le contrôle des deux systèmes d'entraînement.
- Un programme d'initialisation de tout le système qui n'est pas seulement utilisé avec le "MDOS" (Motorola Disk Operation System).
- Un programme standard utilisant six paramètres mis à la disposition de l'utilisateur pour l'initialisation. Ces paramètres sont contenus dans neuf octets à partir de l'adresse 00 et sont:

CURDRY: Ce byte permet de choisir l'un des deux systèmes d'entraînement.

STRST : Ces deux bytes sont utilisés pour choisir le secteur sur lequel porte l'opération.

NUMSCT : Ces deux bytes contiennent le nombre de secteurs à utiliser pendant l'opération y compris le secteur à moitié utilisé.

- LSNTLN : utilisé seulement pendant l'opération de lecture, pour indiquer le nombre d'octets à lire sur le dernier secteur.
- CURADR : Ces deux bytes renseignent le système sur l'adresse début de la zone des données sur lesquelles porte l'opération. Sa mise à jour après l'opération sur un secteur se fait automatiquement.
- F DSTAT : Ce paramètre donne l'état du disque et permet à l'utilisateur de vérifier son programme. Lorsqu'il y a une fausse manœuvre au niveau du programme ou du matériel, il avertit l'utilisateur de l'erreur par un code qu'il visualise sur l'écran.

Définition des messages d'erreur sur le disque :

(Les messages sont codés en hexadécimal)

- 30 : apparaît quand aucune erreur n'a lieu pendant l'opération.
- 31 : Indique que le contrôle de redondance cyclique est en erreur.
- 32 : Surgit quand le disque est protégé contre l'opération d'écriture.
- 33 : Indique l'état "Non prêt", du disque, à l'opération.
- 34 : Indique que la donnée à lire est rayée ou effacée.
- 35 : parvient quand l'opération sur le disque n'est

pas terminée alors que le Timer de l'interface a dépassé le temps requis par l'opération.

- 36 : Apparaît quand l'adresse du disque n'est pas validée : c'est à dire que la somme des nombres de STRSCT et NUMSCT dépasse le nombre de secteurs sur le disque.
- 37 : Apparaît quand la remise de la tête de lecture/écriture est mal faite.
- 38 : Indique que la marque d'adresse donnée n'est pas reçue.
- 39 : Cette erreur a lieu avant une opération sur un secteur quand le CRC de la marque d'adresse est incorrecte, l'opération en cours est alors arrêtée.

Il est possible de savoir sur quel secteur porte l'erreur par l'équation suivante :

$$PSNE = STRSCT + NUMSCT - SCTCNT - 1$$

avec :

PSNE = Numéro du secteur en erreur

STRSCT = Numéro du secteur à partir duquel commence l'opération

NUMSCT = Nombre de secteurs sur lesquels porte l'opération

SCTCNT = Contient au début de chaque opération la valeur qui se trouve dans NUMSCT.

Pendant l'opération, il se décrémente après l'opération sur chaque secteur.

Lorsque l'utilisateur veut utiliser le système pour la première fois, il doit faire appel à une procédure

d'initialisation. Cette phase est automatiquement déroulée lorsque l'on écrit E 800; G sous la fonction "MAIS". Dans le cas où l'utilisateur veut utiliser son propre DOS il doit lui même définir les paramètres cités auparavant. Le Driver Firmware comporte plusieurs points d'entrées. Correspondants à des sous programmes réalisant des fonctions bien définies données par la table que l'on peut diviser en 3 parties.

- 1 - Initialisation et test d'erreurs.
- 2 - Sous programmes des opérations sur DISK.
- 3 - Sous programmes permettant la sortie d'une zone mémoire sur imprimante.

Dans les opérations DISK, les sous programmes sont appelés par JSR et Requièrent les paramètres cités auparavant. En outre, le logiciel comporte un mini diagnostic DISK. Qui permet à l'utilisateur de réaliser facilement un diagnostic et donc de trouver la panne.

INTERFACC'E E/S

I - Généralités:

Un micro processeur doit communiquer, en entrée comme en sortie, avec le monde extérieur par l'intermédiaire de périphériques.

Pour permettre la connexion du système aux circuits externes ou à un autre système, des organes d'adaptation de la logique interne du micro-ordinateur aux logiques des différents périphériques sont indispensables.

D'une façon générale, on peut dire que ces interfaces d'E/S ont double rôle :

- Transmettre une donnée, en effectuant éventuellement l'adaptation nécessaire assurant une compatibilité entre les E/S du processeur et celles du périphérique.

- Obéir aux signaux de contrôle envoyés, soit par le microprocesseur, soit par le périphérique.

Le contrôleur de disque souple est un exemple de carte d'E/S, celui-ci étudié aux chapitres précédents, étant beaucoup plus spécifique et beaucoup plus complexe, a nécessité toute une partie d'étude.

I-1 ADRESSAGE DES ORGANES D'E/S :

L'adressage des interfaces d'E/S se fait selon deux structures :

- Structure par instruction mémoire consistant à adresser l'interface comme une position mémoire.

- Structure par instruction E/S consistant à affecter une instruction spécifique à cette interface.

I-2 TECHNIQUES d'E/S

Le problème général de communication avec les périphériques est assez complexe, dans la mesure où tous les périphériques n'ont pas les mêmes cadences. Pour s'y adapter et pour y répondre de manière économique, trois méthodes de base sont utilisables:

I-2-1 E/S programmées ou par sondage:

Cette méthode a recours à des indicateurs, (bits d'état) pour déterminer si le périphérique nécessite une condition de traitement.

Cet indicateur est continuellement examiné par le programme: c'est le "sondage". La caractéristique de cette approche est d'utiliser un minimum de Hardware au prix d'une forte surcharge de Software.

I-2-2 E/S par interruptions.

La technique des E/S programmés a deux limitations:

- Elle fait perdre du temps au processeur puisqu'il examine chaque fois l'état de tous les périphériques, le plus souvent inutilement.
- Elle est lente par essence puisque l'on teste l'état de tous les périphériques avant de revenir à l'un d'eux. Le sondage est un mécanisme synchrone, alors que les interruptions constituent un mécanisme asynchrone.

Chaque périphérique ou son contrôleur est relié à une ligne d'interruption du processeur. Dès qu'un périphérique a besoin d'être servi, il génère une impulsion ou un niveau sur cette ligne pour demander attention de la part du microprocesseur étant occupé alors à effectuer une autre tâche.

Le microprocesseur examine à la fin de chaque instruction, s'il y'a eu interruption. Dans ce cas là, il la

traitera sinon il ira chercher l'instruction suivante. Cependant l'état du programme en exécution, au moment du traitement de l'interruption doit être préservé, cela implique donc la sauvegarde du contenu de tous les Registres du microprocesseur dans une pile "LIFO".

Après le traitement, le programme d'interruption "restaure" l'état du système.

L'identification du périphérique demandant l'interruption peut se faire en Hardware, en software ou en combinant les deux.

I-2-3 E/S par DMA (Direct Memory Access)

Dans les systèmes où les échanges avec les périphériques portent sur un grand nombre de données, les communications programmées entre la CPU et les diverses unités peuvent prendre une part importante du temps CPU. Dans d'autres systèmes, les périphériques peuvent supporter des échanges d'information extrêmement rapide, de sorte que ce système d'interruption n'a pas le temps de fonctionner entre deux transferts consécutifs. Il est avantageux dans de tels cas de prévoir du hardware supplémentaire pour permettre aux périphériques de communiquer directement avec la mémoire. Les programmes s'exécutant dans la CPU ne sont plus interrompus chaque fois qu'un mot est transféré. Pour cela des dispositifs appelés DMA sont utilisés, dans un système qui présentera des différences avec un système sans DMA aussi bien en logiciel qu'en hardware.

II-Description de la carte d'interface:

La carte E/S réalisée en circuits imprimés double face utilise 2 PIA et 1 ACIA permettant la connexion du système à différents périphériques.

Une zone de cette carte est laissée libre afin de permettre à l'utilisateur sa liaison avec un périphérique de son choix tel l'utilisation de la norme 232C pour connecter une imprimante série au système.

En effet, cette zone est prévue pour l'emplacement d'un certain nombre de boîtiers à wrapper par l'utilisateur.

L'interface parallèle programmable est utilisée pour interfacer les environnements numériques (exemple: Clavier, Visu, imprimante) les environnements analogiques (exemple: table traçante, contrôle de processus en temps réel.).

L'interface série programmable asynchrone sert à la connexion d'une télécopie TTY, d'un clavier série, d'une imprimante série, d'un modem etc....)

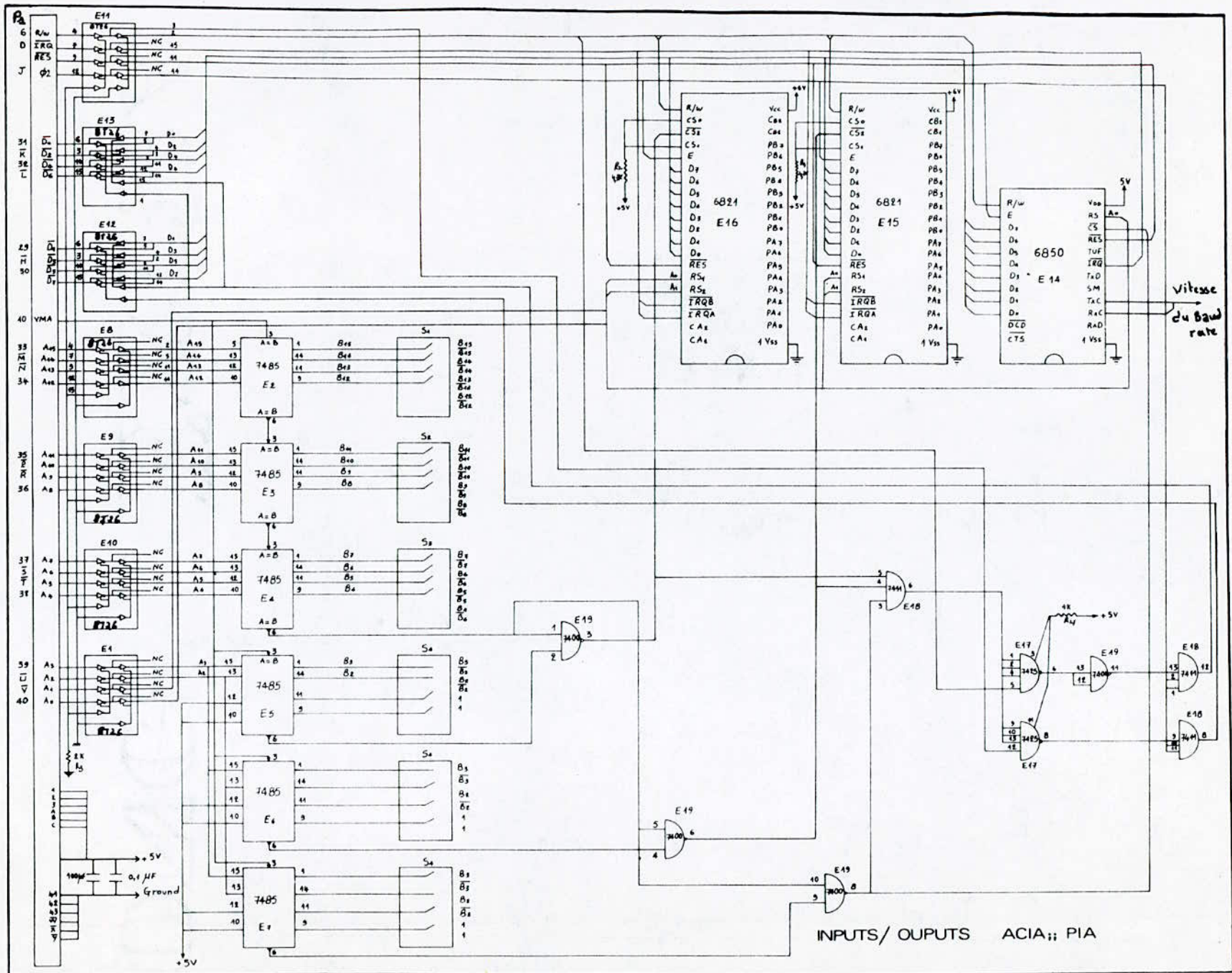
II-1 Interface parallèle programmable-PIA-MC 6820

Le PIA est l'interface universelle programmable permettant de communiquer avec le microprocesseur. C'est un circuit à 40 broches, réalisé en technologie NMOS et monotension 5V.

C'est un système pratiquement symétrique, comportant 2 ports A et B de communications. Chaque port comprend 8 lignes programmables en E/S.

Quatre lignes de contrôle permettent le dialogue avec l'extérieur :

- CA1 et CB1 : 2 lignes d'entrée d'interruption.



- CA2 et CB2 : 2 lignes pouvant être programmables en entrée d'interruption ou en sortie de commande.

Les échanges avec le microprocesseur se font par l'intermédiaire de :

- Bus de données $D_0 - D_7$
- 3 lignes de validation de boîtes $CS_0, CS_1, \overline{CS_2}$
- 2 entrées de sélection de Registres internes RS_0 et RS_1
- L'entrée Enable reçoit un signal d'horloge généralement ϕ_2 pour assurer des échanges synchrones.
- L'entrée R/w
- L'entrée \overline{RESET} pour la mise à zéro de tous les Registres internes
- 2 lignes d'interruptions \overline{IRQA} et \overline{IRQB}

Vis-à-vis du microprocesseur, le PIA se comporte comme seulement 4 positions mémoires bien qu'il comporte 6 Registres internes.

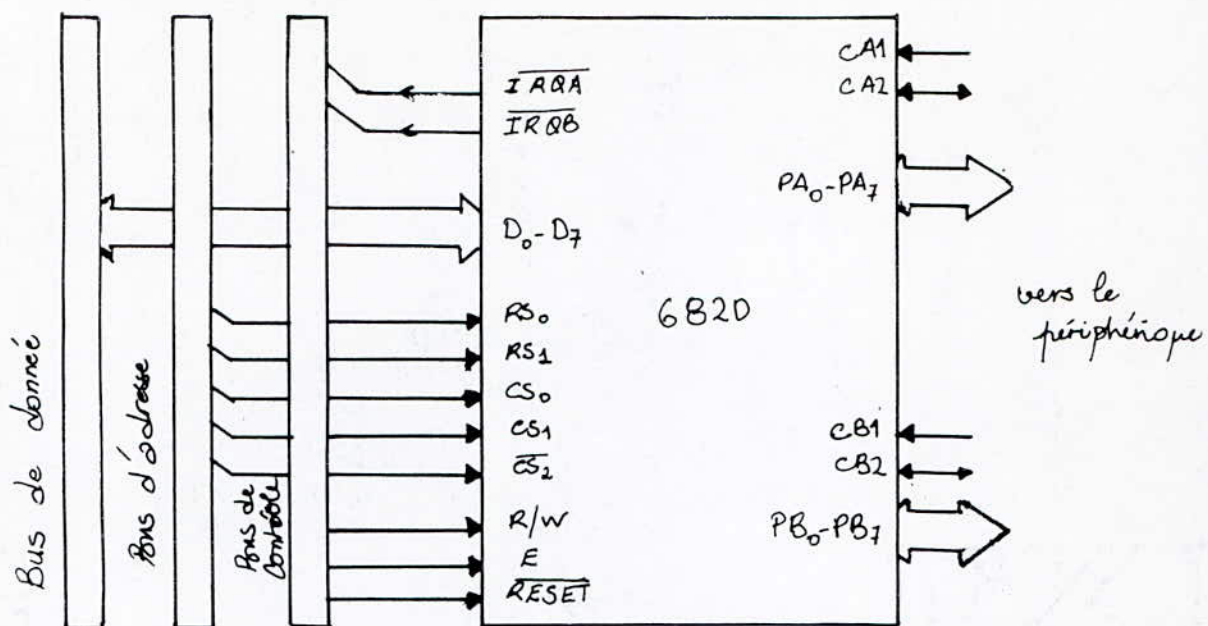
- Les Registres de direction de données (DDRA et DDRB) : fixent le sens des échanges pour les 16 lignes d'E/S programmables.

.0. entrée

.1. sortie

- Les Registres de sortie (ORA et ORB) : mémorisent les informations envoyées à l'extérieur sur les ports A et B. Les données qui entrent ne sont pas mémorisées dans le PIA.
- Les Registres de commande fixent le fonctionnement des lignes CA1 - CA2 et CB1 - CB2.

Les 4 Registres sont sélectionnés par des bits d'adresses généralement A_0, A_1 affectés respectivement à RS_0 et RS_1 . De même la distinction entre le registre de direction de sortie se fait par le bit 2 du registre de commande.



Connexion du PIA

L'interface d'E/S réalisée, utilise un interface programmable parallèle (PIA), son interconnexion au microprocesseur, a été réalisée, par contre les 2 ports A et B et les 4 lignes de contrôle sont libres de toute attache et sont donc à la disposition de l'utilisateur - qui peut les programmer selon son choix, et bien sûr l'usage de cet interface d'E/S.

II-2 INTERFACE SERIE PROGRAMMABLE ASYNCHRONE ACIA-MC6850

L'ACIA MC 6850 est un circuit d'interface entre le microprocesseur et un périphérique travaillant en mode serie asynchrone. Il réalise la mise au format des données et la commande de la transmission. C'est un circuit 24 broches, réalisé en technologie NMOS et monotension 5V.

L'ACIA est relié au système par des entrées de sélection, d'activation, la ligne de lecture/écriture, un ligne d'interruption et un bus données 8 bits bidirectionnels.

La donnée parallèle est transmise et reçue en série par l'interface asynchrone avec mise au format et contrôle d'erreur.

La configuration fonctionnelle de l'ACIA est programmée à travers le bus données pendant la mise à l'état initial du système.

Un registre de commande programmable permet de définir la longueur des mots transmis, le rapport de division des horloges, et de commander les transmissions, les réceptions et les interruptions.

L'ACIA occupe 2 positions mémoires bien que cette interface possède 4 Registres internes qui sont adressés par l'intermédiaire de la ligne R/w et la ligne RS affectée par le bit A0.

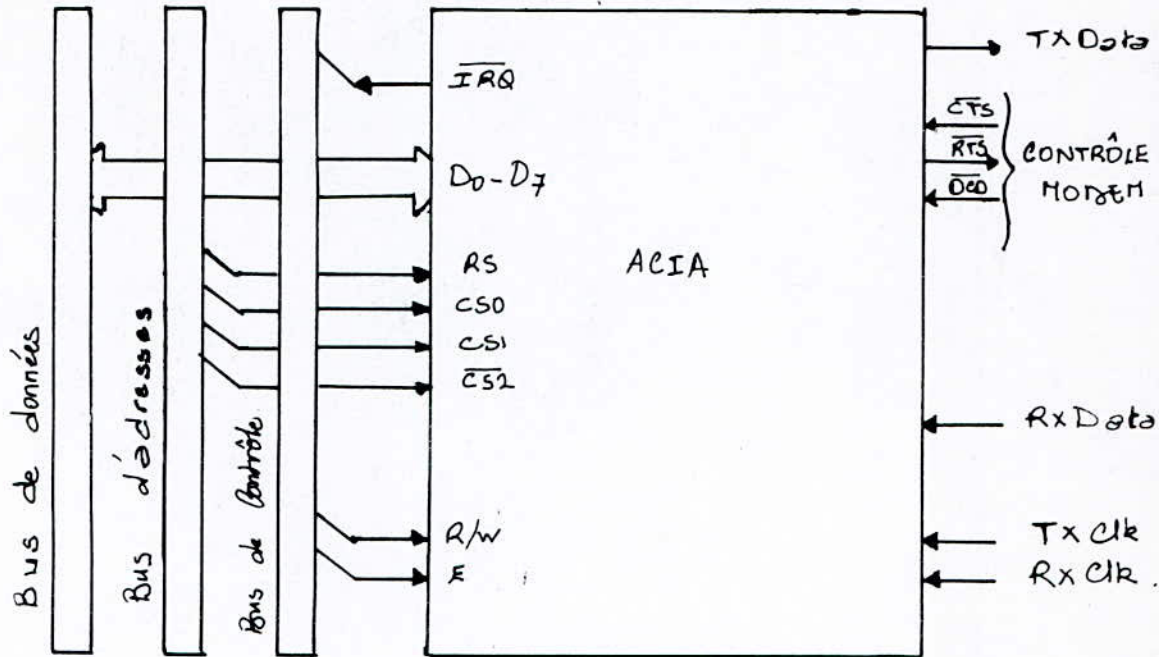
R/w	RS	Registre adressé
0	0	Registre de contrôle
0	1	Registre de transmission de données
1	0	Registre d'état
1	1	Registre de réception de données

Registres de L'ACIA

L'ACIA possède aussi :

- 2 entrées d'horloge :
 - T x clk : horloge de transmission
 - R x clk : horloge de réception
- Lignes de transfert série
 - Réception de données (RxD)
 - Transmission de données (TxD)

- Lignes de contrôle d'un périphérique ou d'un modem :
 - Inhibition de l'émetteur \overline{CTS} ("Clear to send")
 - Demande d'envoi \overline{RTS} ("Request to send")
 - Perte de la porteuse de donnée \overline{DCD} ("Data carrier detect")



Connexion de l'ACIA

comme le PIA, l'ACIA dispose de lignes allant vers le périphérique, libres de toute attache; l'utilisateur pourra les utiliser selon son choix.

II 3 LOGIQUE DU DÉCODAGE

L'interface réalisé utilise le mode de transfert de données par interface programmable.

les 3 interfaces programmables de la carte réalisée sont adressées comme des positions mémoires. Pour cela un comparateur MC 7485 (voir annexe) a été utilisé, celui-ci comparera l'adresse présente sur le bus et celle fixée par l'utilisateur, si ces adresses coïncident, l'interface dont la position mémoire est celle comparée, sera sélectionnée.

En effet, l'utilisateur disposera du choix de fixer lui-même, les adresses pour la sélection de ces interfaces.

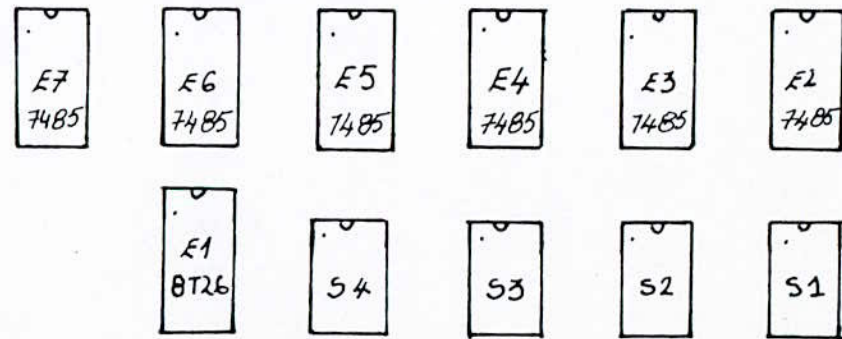
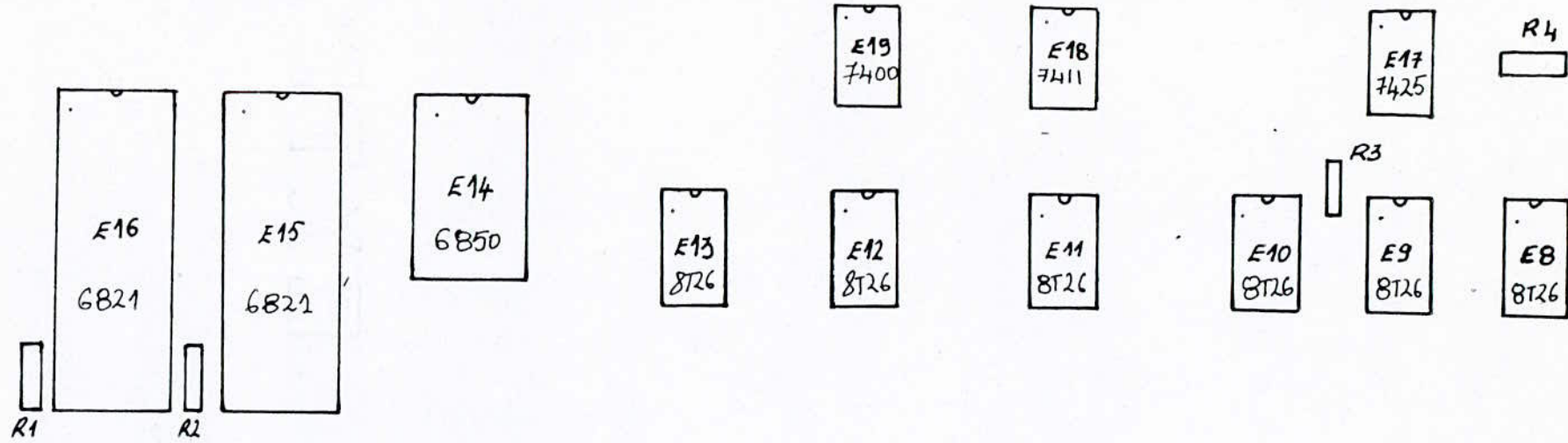


I/O

ACIA - PIA



C1 C2



Schéma

D'implantation

() N () L I S I () N

Ce travail nous a permis de voir la structure complète d'un micro-ordinateur, de recenser les différents problèmes techniques et technologiques qui se posent à sa mise en œuvre, et de proposer une configuration d'un prototype pouvant à notre avis être fabriqué en petite série.

En effet la structure pseudo-modulaire monocarte du micro-ordinateur présente des avantages intéressants tels que :

- Un prix de revient bas (Élimination de certains circuits intégrés, de connecteurs, de glissières ...).
- Une plus grande fiabilité.
- Une facilité de réalisation.

Cependant, le système manque de souplesse par rapport aux cartes modulaires.

Bien que la puissance de traitement et la capacité reste modeste par rapport aux systèmes de dernière génération, il peut cependant trouver des applications dans divers domaines tels que :

- La Petite gestion.
- L'Enseignement.
- Le Contrôle de processus industriels.

Des améliorations peuvent être apportées par l'introduction de nouveaux composants plus récents.

Nous espérons enfin que ce travail sera continué, ce qui permettra à ce système de voir le jour et d'être commercialisé.

ANNEXE

LISTE DES COMPOSANTS RELATIVE AU
SCHEMA DU CONTROLEUR DE DISQUE SOUPLE

Resistances :

$R_1 : 1k\Omega$	$R_7 : 1k\Omega$	$R_{13} : 1,5k\Omega$
$R_2 : 1k\Omega$	$R_8 : 1k\Omega$	$R_{14} : 1k\Omega$
$R_3 : 4,7k\Omega$	$R_9 : 1k\Omega$	$R_{15} : 1k\Omega$
$R_4 : 2,7k\Omega$	$R_{10} : 2,7k\Omega$	$R_{16} : 2,2k\Omega$
$R_5 : 1k\Omega$	$R_{11} : 1k\Omega$	$R_{12} : 2,2k\Omega$
$R_6 : 1k\Omega$	$R_{12} : 467\Omega$	$R_{18} : 1,8k\Omega$

Condensateurs :

$C_1 : 100\mu F$	$C_5 : 100\mu F$
$C_2 : 100\mu F$	$C_6 : 100\mu F$
$C_3 : 0,1\mu F$	$C_7 : 0,01\mu F$
$C_4 : 0,1\mu F$	$C_8 : 8 \div 29 pF$

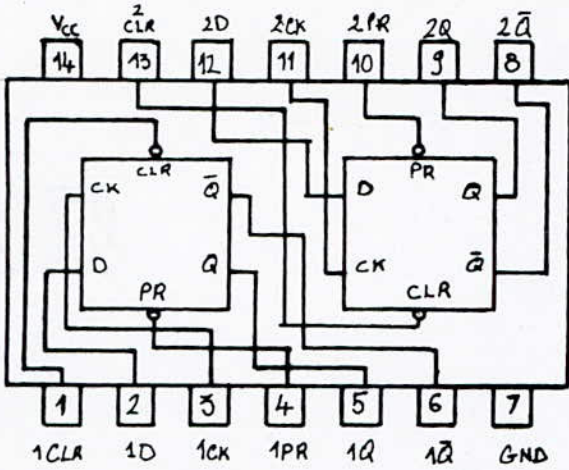
Diodes :

$CR1 : 1N4002$
$CR2 : 1N4002$

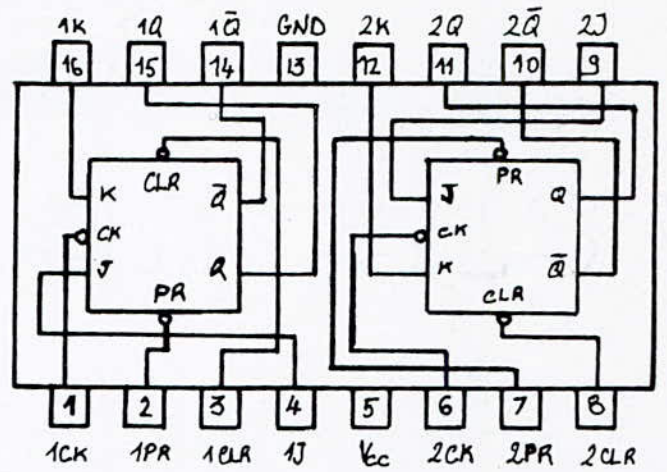
Transistors :

$Q1 : 2N918$

BASCULES :

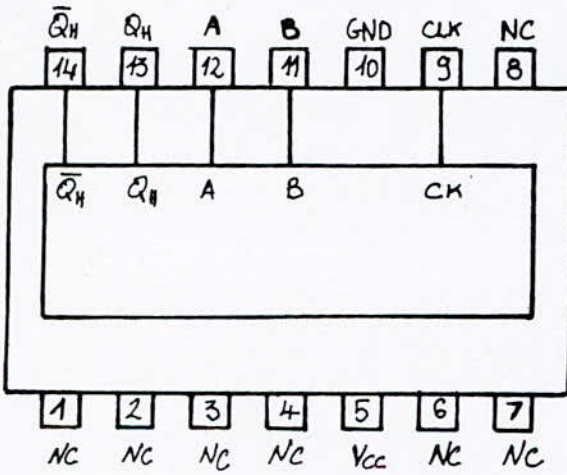


7474



7476

REGISTRES :

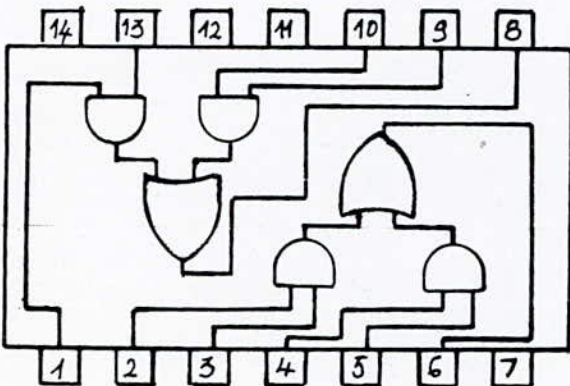


7491

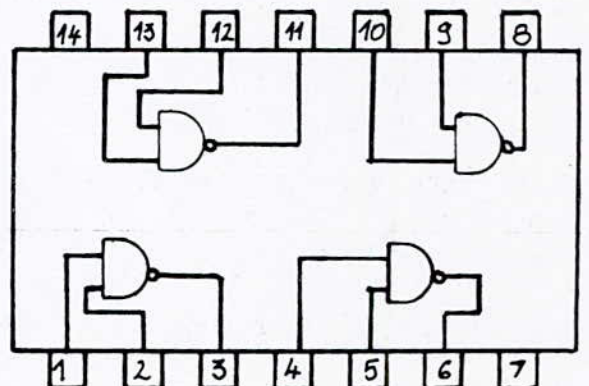
Entrées		Sorties	
A	B	Q	Q _H
H	H	H	L
L	x	L	H
x	L	L	H

H = High ; L = Low ;
x = indifférent.

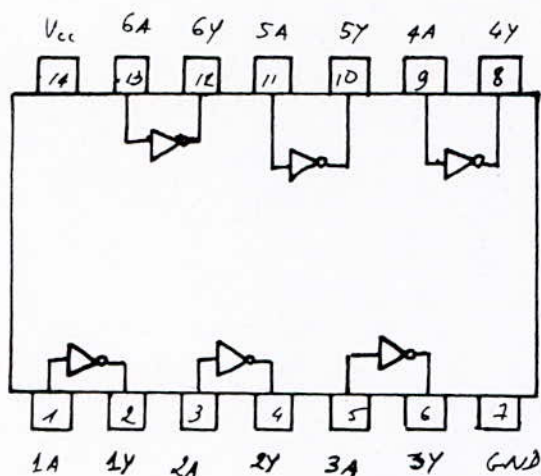
PORTES :



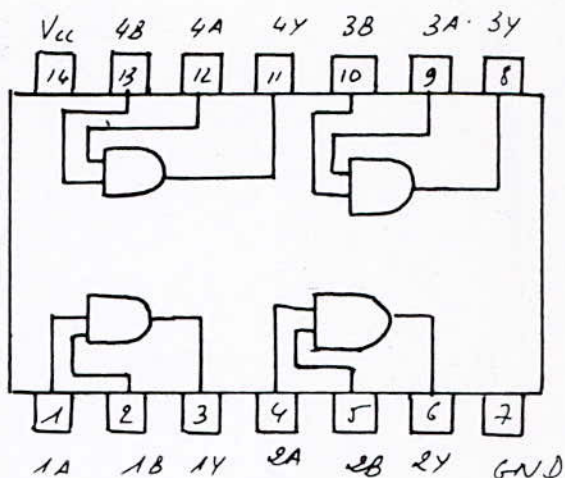
7451



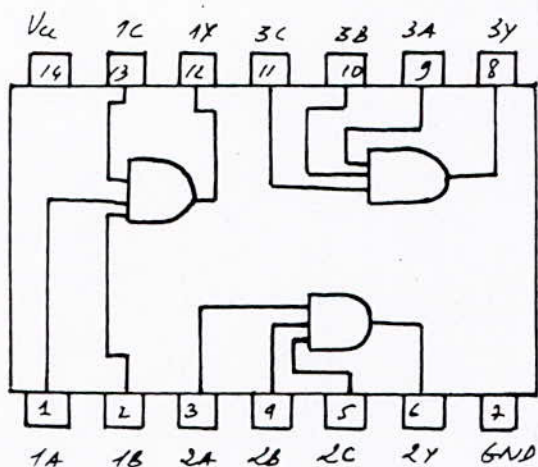
7400



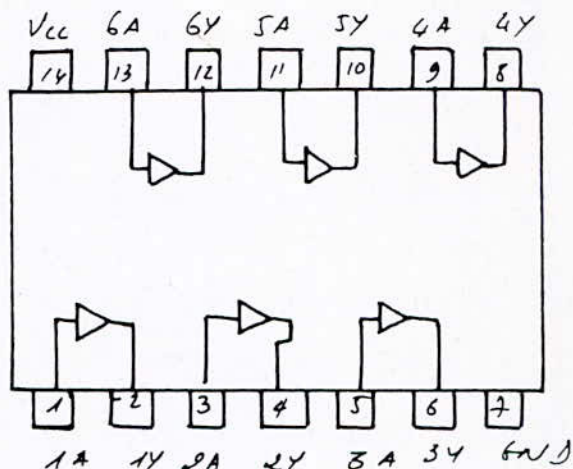
7404



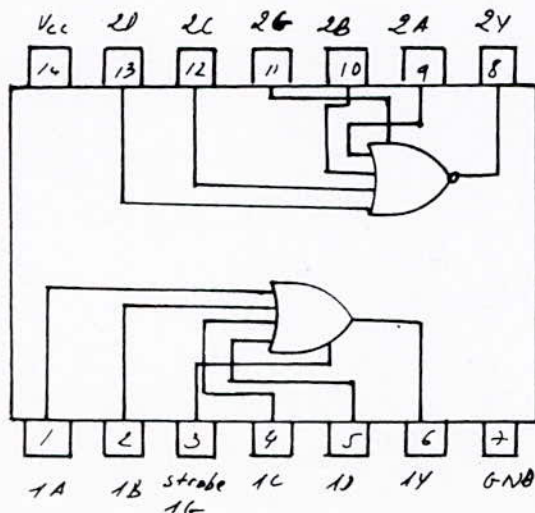
7408



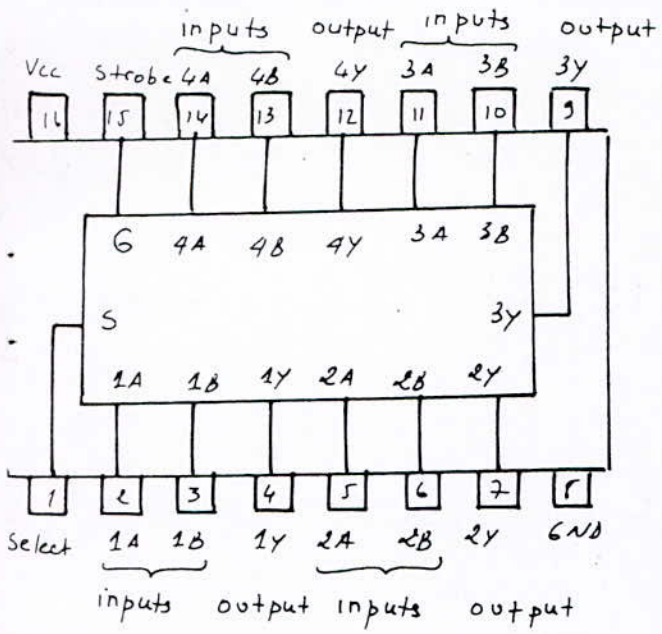
7411



7417



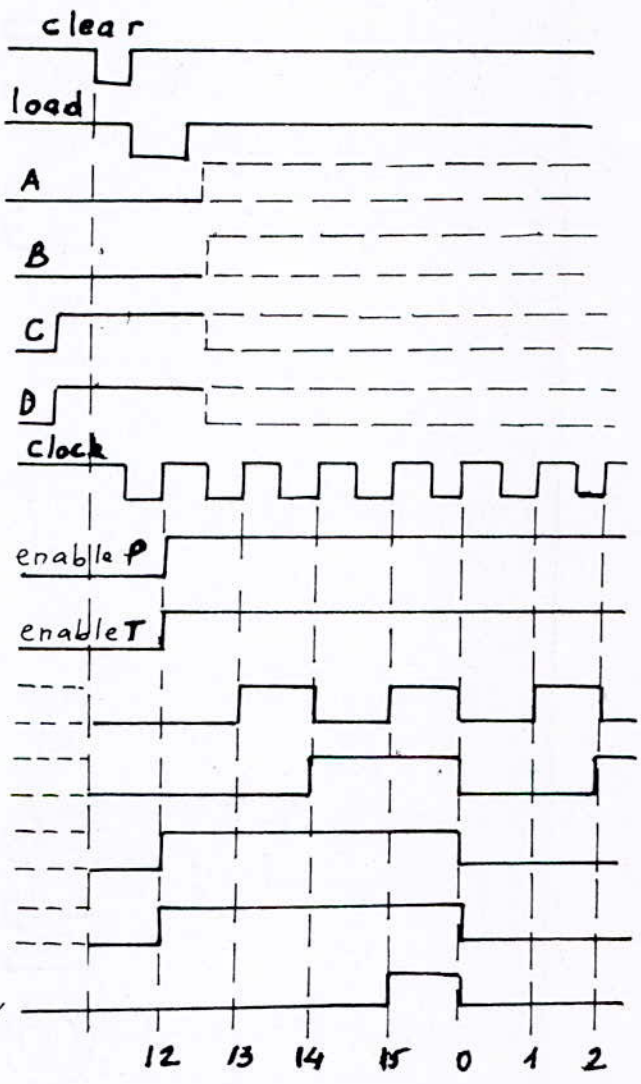
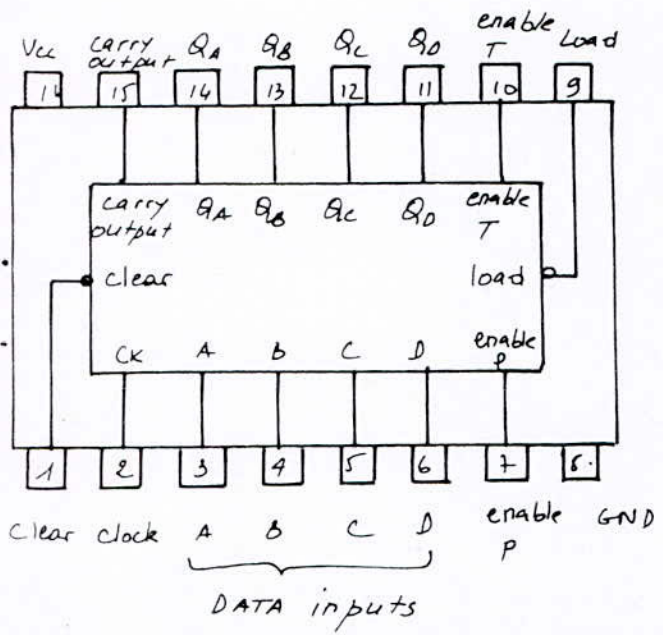
7425



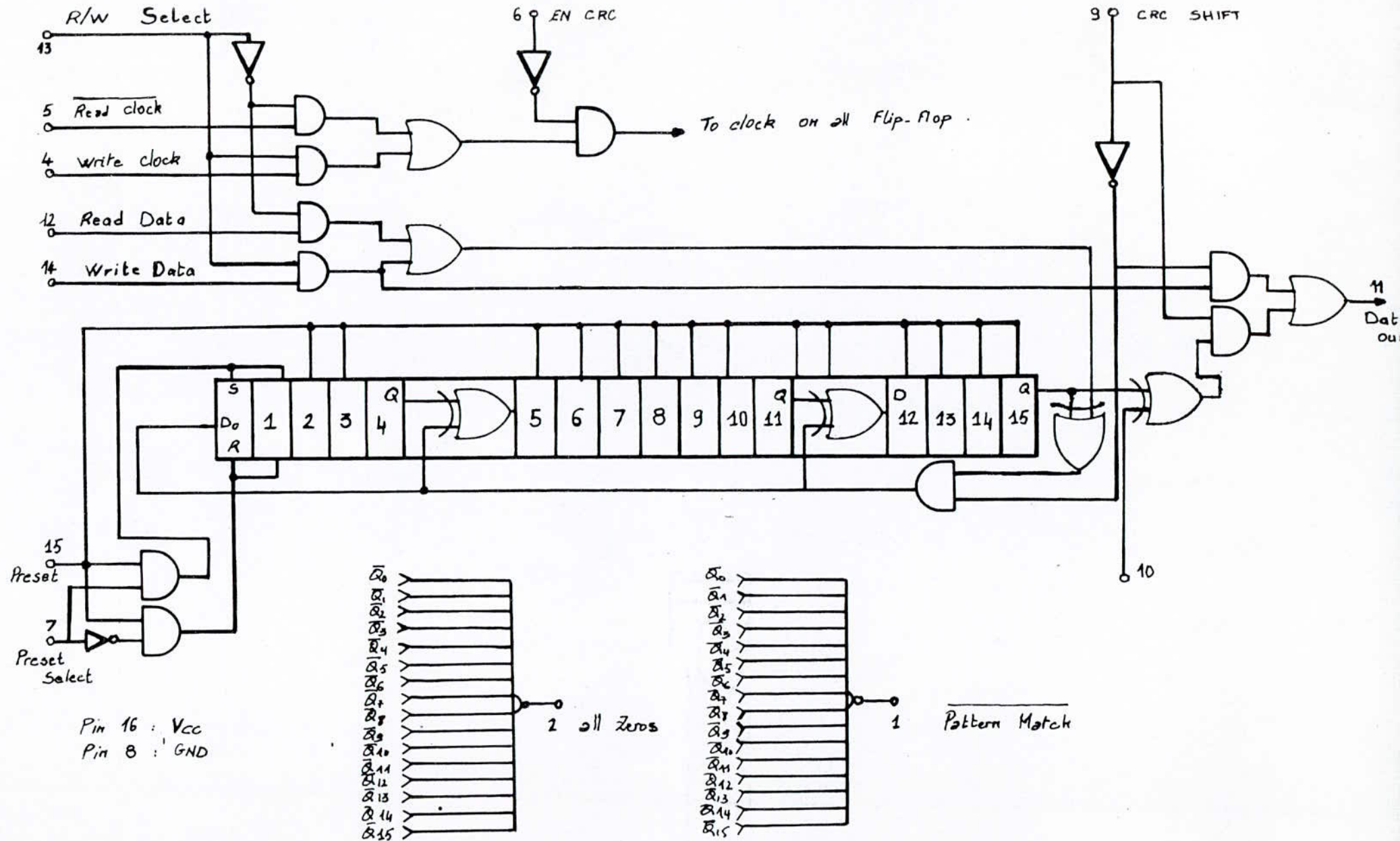
Mode de fonctionnement

INPUTS				OUTPUT Y
Strobe	Select	A	B	74157
H	X	X	X	L
L	L	L	X	L
L	L	H	X	H
L	H	X	L	L
L	H	X	H	H

74157



74161

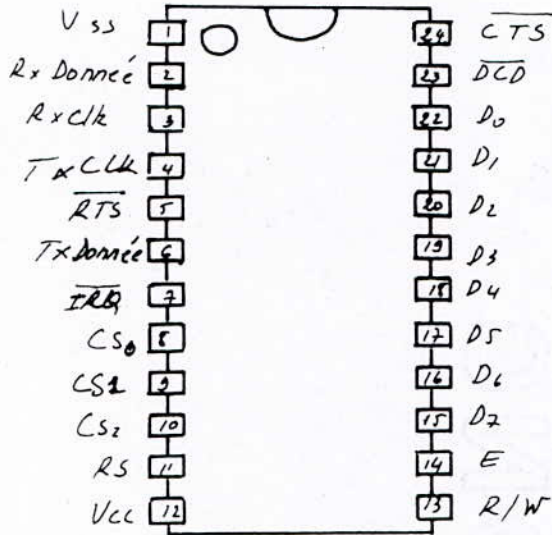


configuration

interne

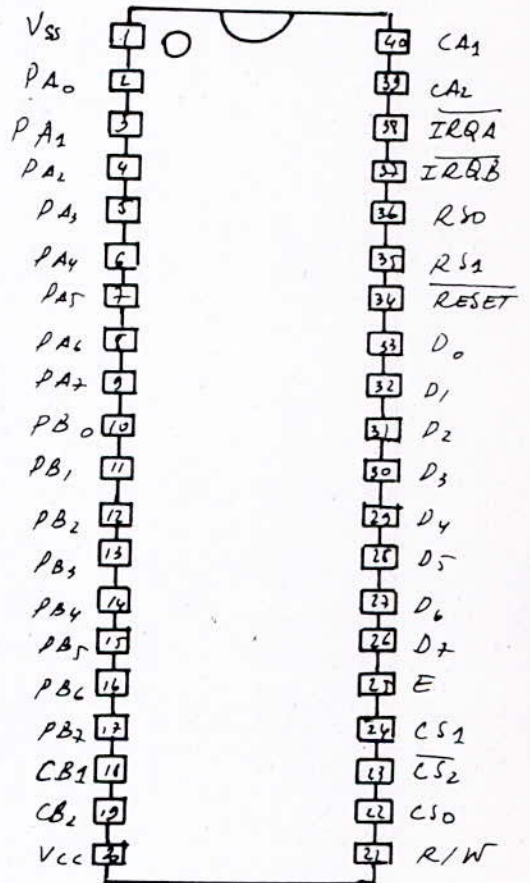
du

MC 8506

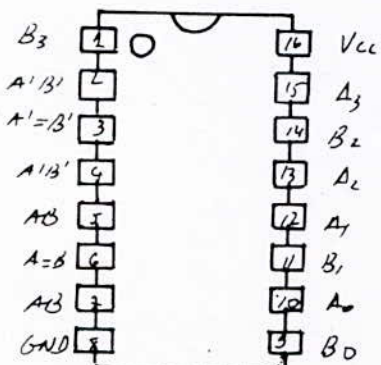


MC 6850

MC 6820

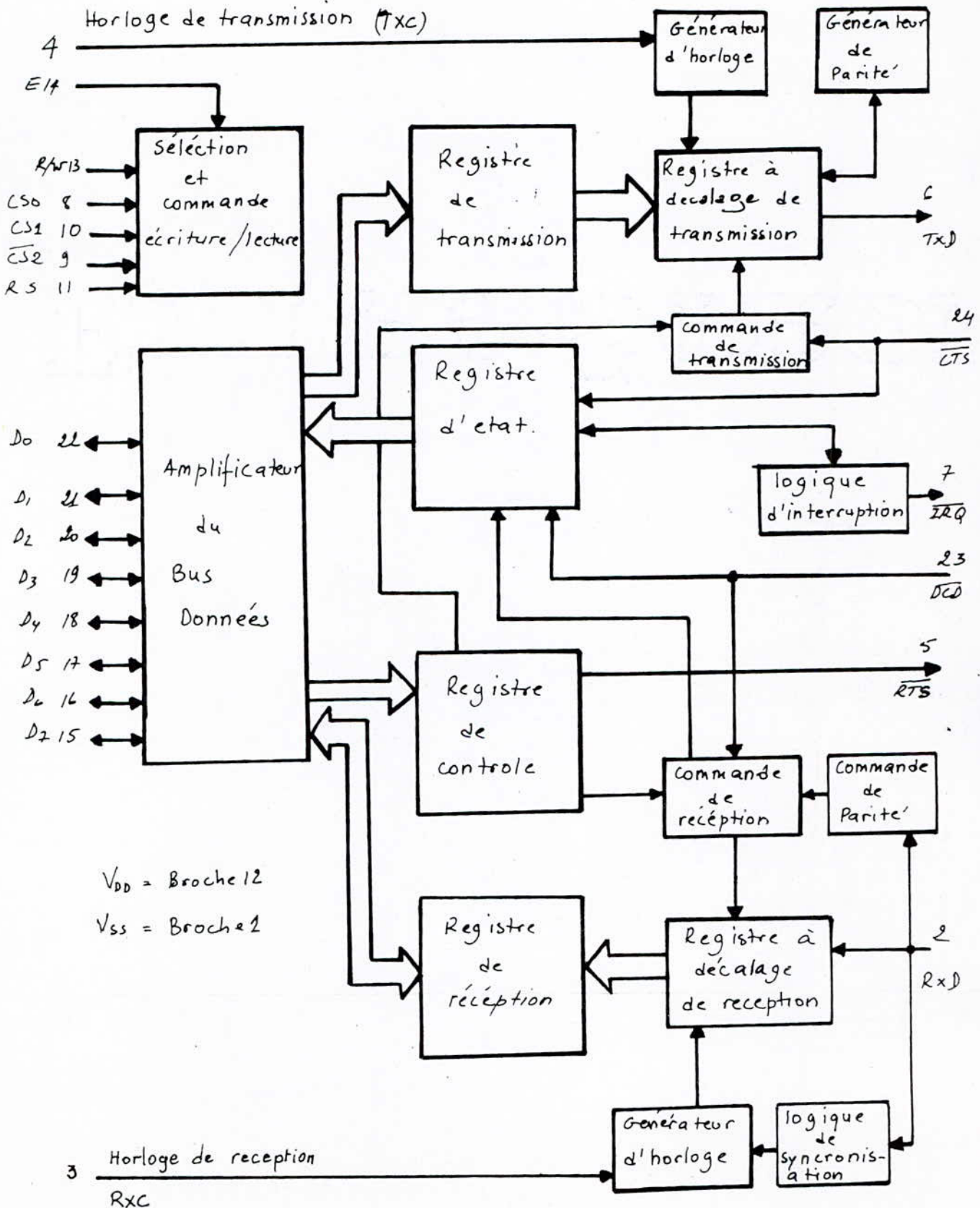


7485



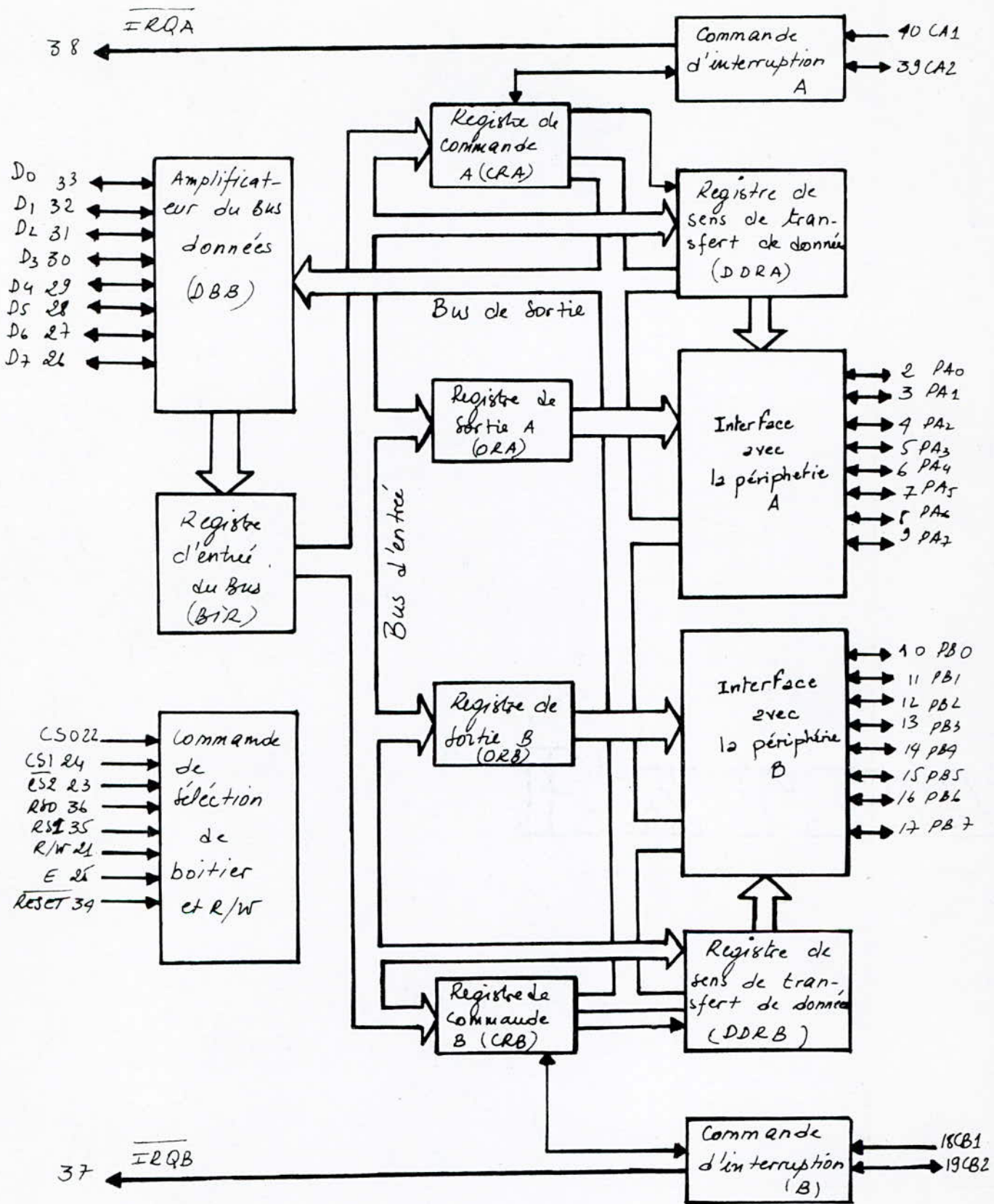
COMPARING INPUTS				CASCADING INPUTS			OUTPUTS		
A ₃ , B ₃	A ₄ , B ₂	A ₁ , B ₁	A ₀ , B ₀	A' ₁ >B' ₁	A=B	A<B	A>B	A=B	A<B
A ₃ =B ₃	A ₂ =B ₂	A ₁ =B ₁	A ₀ =B ₀	X	X	H	L	L	H
A ₃ =B ₃	A ₂ =B ₂	A ₁ =B ₁	A ₀ ≠B ₀	H	H	L	L	L	L
A ₃ ≠B ₃	A ₂ =B ₂	A ₁ =B ₁	A ₀ =B ₀	L	L	L	H	H	L

schéma interne de L'ACIA



Numéro du bit (sur le bus données)	REGISTRE SELECTE			
	RS. $\overline{R/W}$ Registre de transmission	RS. R/W Registre de reception	\overline{RS} . $\overline{R/W}$ Registre de commande	\overline{RS} . R/W. Registre d'état.
	Ecriture seule	Lecture seule	Ecriture seule	Lecture seule.
0	Bit donnée 0	Bit donnée 0	selection du rapport de division 1 (CR0)	Registre de reception Plein (RDRF)
1	Bit donnée 1	Bit donnée 1	selection du rapport de division 2 (CR1)	Registre de transmission vide (TDRE)
2	" " 2	" " 2	selection du format des mots 1 (CR2)	Perte de la porteuse de données (DCD)
3	" " 3	" " 3	selection du format des mots 2 (CR3)	Inhibition de l'eme- -teur (CTS)
4	" " 4	" " 4	selection du format des mots 3 (CR4)	Erreur du format (FE)
5	" " 5	" " 5	Contrôle de transmi- -ssion 1 (CR5)	Recepteur en surch- -arge (OVRN)
6	" " 6	" " 6	Contrôle de transmi- -ssion 2 (CR6)	Erreur de parité (PE)
7	" " 7	" " 7	Autorisation des interrup- -tions en reception (CR7)	Demande d'interruption (IRQ)

registres internes de l'ACIA

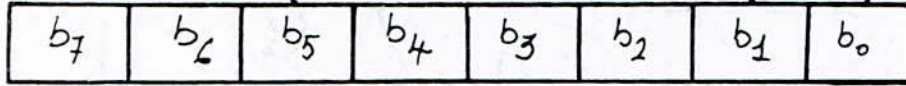


SCHEMA INTERNE DU PIA (MC 6820)

Choix de la direction de CA2 ou CB2
 0: entrée
 1: Sortie

Choix du front actif de CA1 ou CB1
 0: front négatif
 1: front positif

Interruption relative au front actif de CA1 ou CB1
 • inhibée si $b_0 = 0$
 • Validée si $b_0 = 1$



Bits d'état

- b_7 est mis à un par transition active de CA1 ou CB1
- b_6 est mis à un par transition active de CA2 ou CB2.
- Ces bits sont remis à 0 par lecture du registre de donnée correspondant ou par RESET

REMARQUES

- Le Port A est de préférence en entrée et le port B de préférence en sortie.
- Le choix entre les modes programmés ou interruptible est fixé par b_0 (ainsi que par b_3 si CA2 ou CB2 est une entrée.)

si CA2 ou CB2 est une entrée

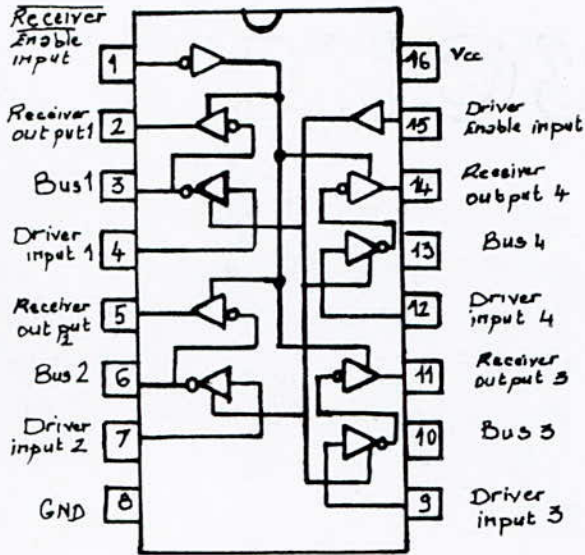
Choix du front actif de CA2 ou CB2 • $b_4 = 0$ front négatif • $b_4 = 1$ front positif	Interruption relative au front actif de CA2 ou CB1 • inhibée si $b_3 = 0$ • Validée si $b_3 = 1$
--	--

si CA2 ou CB2 est une sortie.

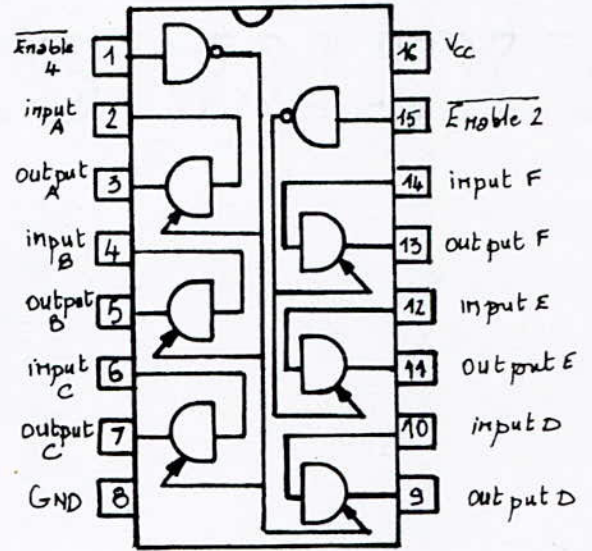
b_4	b_3	
0	0	mode dialogue réalisé par CA1/CA2 ou CB1/CB2
0	1	mode « sortie impulsion »
1	0	positionnement à 0 de CA2 ou CB2
1	1	positionnement à 1 de CA2 ou CB2

SYNOPTIQUE de DETERMINATION du mot de commande et d'état du PIA

MC 8T26



MC 8T97



AM 2716 DC



MC 6852 P

00001		NAM	ROM	
00002		TTL	MDOS ROM	
00003		*		
00004		*	MOTOROLA DISK OPERATING SYSTEM	
00005		*	ROM RESIDENT DISK DRIVER	
00006		*	COPYRIGHT 1977 BY MOTOROLA INC	
00007		*		
00008		*	FOR CALCOMP DRIVE	
00009		*		

00011 * FEBRUARY 3, 1977 VERSION 1.1

00013 E800 A RMSTRT EQU \$E800 START OFF ROM

00015		* LOW MEMORY STORAGE		
00016A	0000	ORG	0	
00017A	0000	0001	A CURDRV RMB	1 CURRENT DRIVE: 0 OR 1
00018A	0001	0002	A STRSCT RMB	2 STARTING PHYSICAL SCTR NUMBER
00019A	0003	0002	A NUMSCT RMB	2 NUMBER OF SECTORS
00020A	0005	0001	A LSCTLN RMB	1 # BYTES TO LOAD FROM LAST SCTR
00021A	0006	0002	A CURADR RMB	2 CURRENT LOAD ADDRESS
00022A	0008	0001	A FDSTAT RMB	1 DISK STATUS UPON RETURN: '0'=OK
00023A	0009	0001	A LOVCNT RMB	1 # OF BYTES TO SKIP IN LAST SCTR
00024A	000A	0001	A CURSCT RMB	1 CURRENT SECTOR
00025A	000B	0002	A SCTCNT RMB	2 SECTOR COUNT
00026A	000D	0001	A SAVCND RMB	1 USER CONDITION CODE STORAGE
00027A	000E	0001	A FDCMND RMB	1 DISK COMMAND WORD
00028A	000F	0002	A NMISAV RMB	2 NMI VECTOR STORAGE
00029A	0011	0001	A CUTDR0 RMB	1 CURRENT TRACK OF DRIVE 0
00030A	0012	0001	A CUTDR1 RMB	1 CURRENT TRACK OF DRIVE 1
00031A	0013	0001	A CURTRK RMB	1 CURRENT TRACK
00032A	0014	0001	A TEMP1 RMB	1 TEMPORARY STORAGE LOC 1
00033A	0015	0001	A TEMP2 RMB	1 TEMPORARY STORAGE LOC 2
00034A	0016	0002	A USPSAV RMB	2 USER SP STORAGE ON ENTRY
00035A	0018	0001	A RETRY RMB	1 READ ERROR RETRY COUNT

00037 * EQU'S

00039		* GENERAL		
00040	FF8A	A STACK EQU	\$FF8A	OSLOAD STACK
00041	F564	A EXBUG EQU	\$F564	EXBUG ENTRY
00042	0020	A BTSTRT EQU	\$20	BOOTLOAD START
00043	F018	A OUTCH EQU	\$F018	PRINT CHAR-PAD NULLS
00044	FFFC	A NMIVEC EQU	\$FFFC	NMI VECTOR ADDRESS
00045	008C	A SKIP2 EQU	\$8C	CPX IMMEDIATE OP CODE
00046	0085	A SKIP1 EQU	\$85	BITA IMMEDIATE OP CODE

```

00048          * DISK HARDWARE DEFINITIONS-PIA
00049      EC00 A PIADRA EQU   $EC00   PIA DATA REGISTER A
00050      EC01 A PIADRB EQU   PIADRA+1 PIA DATA REGISTER B
00051      EC02 A PIACRA EQU   PIADRB+1 PIA CONTROL REGISTER A
00052      EC03 A PIACRB EQU   PIACRA+1 PIA CONTROL REGISTER B

00054          * DISK HARDWARE DEFINITIONS-SSDA
00055      EC04 A SSDACR EQU   PIACRB+1 SSDA CONTROL REGISTER
00056      EC04 A SSDASR EQU   SSDACR   SSDA CONTROL REGISTER
00057      EC05 A SSDADR EQU   SSDASR+1 SSDA DATA FIFO'S CONTROL
00058          *                               REGISTERS 2&3, AND SYNC CODE

00060          * PIA DATA REGISTER A BIT DEFINITIONS
00061      0001 A PDRAS0 EQU   %00000001 SELECT DRIVE 0(OUT-0 ACT)
00062      0002 A PDRAS1 EQU   %00000010 SELECT DRIVE 1(OUT-0 ACT)
00063      0004 A PDRA43 EQU   %00000100 ABOVE TRACK 43(OUT-0 ACT)
00064      0008 A PDRADI EQU   %00001000 DIRECTION(OUT-1=TOWARD CENTER)
00065      0010 A PDRAHL EQU   %00010000 HEAD LOAD(OUT-0=LOAD)
00066      0020 A NTUSE EQU   %00100000 NOT USED
00067      0040 A PDRADR EQU   %01000000 DRIVE READY(IN-0 ACT)
00068      0080 A PDRATO EQU   %10000000 AT TRACK 0(IN-1 ACT)

00070          * PIA DATA REGISTER B BIT DEFINITIONS
00071      0001 A PDRBED EQU   %00000001 ENABLE DATA(OUT-1 PULSE)
00072      0002 A PDRBEW EQU   %00000010 ENABLE WRITE(OUT-0 ACT)
00073      0004 A PDRBER EQU   %00000100 ENABLE READ(OUT-1 ACT)
00074      0008 A PDRBSC EQU   %00001000 SHIFT CRC(OUT-1 ACT)
00075      0010 A PDRBWE EQU   %00010000 WRITE ENABLED(IN-1 ACT)
00076      0020 A PDRBNU EQU   %00100000 NOT USED
00077      0040 A PDRBIS EQU   %01000000 IN SYNC(IN-1 ACT)
00078      0080 A PDRBC0 EQU   %10000000 CRC=0(IN-1 ACT)

00080          * COMMAND WORD BIT DEFINITIONS
00081      0080 A RDWRBT EQU   %10000000 READ/WRITE FLAG, 1=WRITE
00082          *                               0=READ, IN COMBINED READ/WRITE
00083          *                               OPERATIONS, WRITE IS PERFORMED
00084          *                               FIRST
00085      0040 A VRCRC EQU   %01000000 READ FOR CRC
00086      0020 A NTUSED EQU   %00100000 NOT USED
00087      0010 A SEEKTR EQU   %00010000 SEEK TO TRACK ONLY
00088      0008 A RSTR EQU   %00001000 RESTORE HEAD TO TRACK 0
00089      0004 A NTUSE2 EQU   %00000100 NOT USED
00090      0002 A WRTSTB EQU   %00000010 WRITE TEST, DATA IS @ (CURADR),+1
00091      0001 A WRDDBM EQU   %00000001 WRITE DELETED DATA ADDRESS MARK

00093          * DISK ERRORS
00094      0031 A EDTCRC EQU   '1   DATA CRC ERROR
00095      0032 A EWRTPR EQU   '2   WRITE PROTECTED
00096      0033 A ENRDY EQU   '3   DISK NOT READY
00097      0034 A EDDMRK EQU   '4   READ DELETED DATA MARK
00098      0035 A ETIMOU EQU   '5   TIMEOUT ERROR
00099      0036 A EDSKAD EQU   '6   INVALID DISK ADDRESS
00100      0037 A ESEEKE EQU   '7   SEEK ERROR
00101      0038 A EDADMK EQU   '8   DATA MARK ERROR
00102      0039 A EAMCRC EQU   '9   ADDRESS MARK CRC ERROR

```

```

00105          *
00106          * MDOS BOOTLOAD ENTRY
00107          *
00108A E800          ORG   RMSTRT
00109          E800 A OSLOAD EQU   *
00110A E800 8E FF8A A   LDS   #STACK  INITIALIZE STACK
00111A E803 8D 1D E822   BSR   FDINIT  INITIALIZE PIA,SSDA
00112A E805 7F 0000 A   CLR   CURDRV  SPECIFY DRIVE 0
00113A E808 8D 6B E875   BSR   RESTOR  RESTORE HEAD TO TRACK 0
00114A E80A 8D 47 E853   BSR   CHKERR  CHECK FOR ERROR
00115A E80C CE 0017 A   LDX   #23    SPECIFY START SECTOR
00116A E80F DF 01  A   STX   STRSCT
00117A E811 CE 0002 A   LDX   #2     SPECIFY NUMBER OF SECTORS
00118A E814 DF 03  A   STX   NUMSCT
00119A E816 CE 0020 A   LDX   #BTSTRT SPECIFY LOAD ADDRESS
00120A E819 DF 06  A   STX   CURADR
00121A E81B 8D 4C E869   BSR   READSC  LOAD BOOT
00122A E81D 8D 34 E853   BSR   CHKERR  CHECK FOR ERROR
00123A E81F 7E 0020 A   JMP   BTSTRT  START BOOT

00125          *
00126          * MDOS PIA,SSDA INITIALIZATION ROUTINE
00127          *
00128          E822 A FDINIT EQU   *
00129          * RESET PIA
00130A E822 CE 0000 A   LDX   #0
00131A E825 FF EC02 A   STX   PIACRA
00132A E828 FF EC00 A   STX   PIADRA
00133          * INITIALIZE SSDA - CLEAR SYNC, RESET TX AND RX.
00134          * DISABLE TIE AND RIE, TRANSFER SYNC CHARACTERS.
00135          * INHIBIT SM, SELECT 2 BYTE TRANSFER, 8 BIT WORDS
00136          * TRANSMIT SYNC ON UNDERFLOW, DISABLE EIE
00137          *
00138          * NOTE: SSDA CONTROL AND STATUS BITS ARE REVERSED
00139          * (LEFT TO RIGHT -> RIGHT TO LEFT) FROM SSDA DATA SHEET
00140          *
00141A E82B CE D0DA A   LDX   #$D0DA
00142A E82E FF EC04 A   STX   SSDACR
00143          * SELECT PIA DATA REGISTERS
00144A E831 CE 0404 A   LDX   #$0404
00145A E834 FF EC02 A   STX   PIACRA
00146          * INITIALIZE PIA DATA OUTPUT LINES - LIFT HEAD,
00147          * BELOW TACK 42, NO DRIVE SELECTED, AND DISABLE
00148          * SHIFT CRC, READ, WRITE, AND DATA
00149A E837 CE 1B02 A   LDX   #$1B02
00150A E83A FF EC00 A   STX   PIADRA
00151          * SET PIA DATA DIRECTION REGISTERS
00152A E83D CE 0000 A   LDX   #0     SELECT DIRECTION REGISTERS
00153A E840 FF EC02 A   STX   PIACRA
00154A E843 CE 1F0F A   LDX   #$1F0F SET DIRECTION REGISTERS
00155A E846 FF EC00 A   STX   PIADRA

```

```

00157          * INITIALIZE PIA CONTROL LINES -
00158          * CA1(TIMEOUT INPUT)    ACTIVE ON NEGATIVE TRAASITION
00159          *                          INTERRUPT DISABLED (FOR NOW)
00160          * CA2(HEAD STEP OUTPUT)  HIGH
00161          * CB1(INDEX)              ACTIVE ON POS TRANS, INTRPT DISABLED
00162          * CB2(TIMER RESET OUTPUT) HIGH
00163A E849 CE 3C3E A FDINI3 LDX  ##3C3E
00164A E84C FF EC02 A          STX  PIACRA
00165          * CLEAR PIA INTERRUPT FLAGS
00166A E84F FE EC00 A          LDX  PIADRA
00167          * DONE
00168A E852 39          RTRN  RTS

```

```

00170          *
00171          * ROUTINE TO CHECK FOR A POSTED ERROR
00172          *
00173          E853 A CHKERR EQU  *
00174A E853 24 FD E852          BCC  RTRN    NO ERROR
00175A E855 8D 03 E85A          BSR  PRNTER  PRINT ERROR NUMBER
00176A E857 7E F564 A          JMP  EXBUG   GO TO EXBUG-RESETS SP

```

```

00178          *
00179          * ROUTINE TO PRINT DISK ERROR NUMBER
00180          *
00181          E85A A PRNTER EQU  *
00182A E85A 86 45 A          LDAA  #'E    PRINT E
00183A E85C 8D 08 E866          BSR  XOUTCH
00184A E85E 96 08 A          LDAA  FDSTAT  PRINT ERROR NUMBER
00185A E860 8D 04 E866          BSR  XOUTCH
00186A E862 86 20 A          LDAA  ##20   PRINT TWO SPACES
00187A E864 8D 00 E866          BSR  XOUTCH
00188A E866 7E F018 A XOUTCH JMP  OUTCH

```

```

00190          *
00191          * MDOS DRIVER ENTRY POINTS
00192          *

00194          * READ FULL LAST SECTOR ENTRY
00195          E869 A READSC EQU *
00196A E869 C6 80 A      LDAB #128
00197A E86B D7 05 A      STAB LSCTLN

00199          * READ PARTIAL LAST SECTOR ENTRY
00200          E86D A READPS EQU *
00201A E86D 5F          CLR B
00202A E86E 8C A      FCB SKIP2 SKIP NEXT ENTRY

00204          * READ FOR CRC VERIFY ENTRY
00205          E86F A RDCRC EQU *
00206A E86F C6 40 A      LDAB #X01000000
00207A E871 8C A      FCB SKIP2

00209          * WRITE TEST THEN READ CRC
00210          E872 A RWTEST EQU *
00211A E872 C6 C2 A      LDAB #X11000010
00212A E874 8C A      FCB SKIP2

00214          * RESTORE HEAD TO TRACK 0 ENTRY
00215          E875 A RESTOR EQU *
00216A E875 C6 08 A      LDAB #X00001000
00217A E877 8C A      FCB SKIP2

00219          * SEEK TO TRACK ENTRY
00220          E878 A SEEK EQU *
00221A E878 C6 10 A      LDAB #X00010000
00222A E87A 8C A      FCB SKIP2

00224          * WRITE TEST ENTRY
00225          E87B A WRTEST EQU *
00226A E87B C6 82 A      LDAB #X10000010
00227A E87D 8C A      FCB SKIP2

00229          * WRITE DELETED DATA ADDRESS MARK ENTRY
00230          E87E A WRDDAM EQU *
00231A E87E C6 81 A      LDAB #X10000001
00232A E880 8C A      FCB SKIP2

00234          * WRITE-VERIFY CRC ENTRY
00235          E881 A WRVERF EQU *
00236A E881 C6 C0 A      LDAB #X11000000
00237A E883 8C A      FCB SKIP2

00239          * WRITE SECTOR ENTRY
00240          E884 A WRITSC EQU *
00241A E884 C6 80 A      LDAB #X10000000

```

```

00243      *
00244      * COMMON MDOS INITIALIZATION FOR ALL COMMANDS
00245      *
00246      E886 A FDCOMM EQU      *
00247A E886 07      TPA      SAVE USER'S CONDITION CODE
00248A E887 0F      SEI      AND INHIBIT IRQ
00249A E888 97 0D  A      STAA  SAVCND
00250A E88A D7 0E  A      STAB  FDCMND  SAVE COMMAND
00251A E88C 86 30  A      LDAA  #'0    INITIALIZE STATUS
00252A E88E 97 08  A      STAA  FDSTAT
00253A E890 9F 16  A      STS   USPSAV  SAVE USER'S SP
00254      *
00255A E892 FE FFFC A      LDX   NMIVC  SAVE NMI VECTOR
00256A E895 DF 0F  A      STX   NMISAV
00257A E897 CE E932 A      LDX   #TIMOUT SET UP TIMEOUT (NMI) VECTOR
00258A E89A FF FFFC A      STX   NMIVC
00259      *
00260A E89D CE 0011 A      LDX   #CUTDRO ASSUME DRIVE 0
00261A E8A0 B6 EC00 A      LDAA  PIADRA
00262A E8A3 8A 03  A      ORAA  #'$3
00263A E8A5 4A      DECA
00264A E8A6 7D 0000 A      TST   CURDRV  DRIVE 0?
00265A E8A9 27 02 E8AD BEQ   FDCOM3  YES
00266A E8AB 08      INX      CORRECT FOR DRIVE 1
00267A E8AC 4A      DECA
00268A E8AD B7 EC00 A FDCOM3 STAA  PIADRA  SELECT DRIVE
00269A E8B0 A6 00  A      LDAA  0,X    INITIALIZE CURRENT TRACK
00270A E8B2 97 13  A      STAA  CURTRK
00271A E8B4 86 40  A      LDAA  #PDRADR DRIVE READY?
00272A E8B6 B5 EC00 A      BITA  PIADRA
00273A E8B9 27 07 E8C2 BEQ   FDCOM5  YES
00274A E8BB C6 33  A      LDAB  #ENTRDY DRIVE NOT READY
00275A E8BD 8C  A      FCB   SKIP2
00276A E8BE C6 36  A XDSKAD LDAB  #EDSKAD  DISK ADDRESS ERROR
00277A E8C0 20 77 E939 BRA   POSTER

00279A E8C2 C5 08  A FDCOM5 BITB  #RSTR  RESTORE ?
00280A E8C4 27 05 E8CB BEQ   FDCOM4  NO
00281A E8C6 5F      CLRB
00282A E8C7 86 01  A      LDAA  #1    YES, STEP IN 1 TRACK
00283A E8C9 20 38 E903 BRA   SEEK01  INIT CURTRK
                                GO RESTORE

0285      *
0286      * DETERMINE TRACK AND SECTOR ADDRESSES
0287      * FIRST CHECK FOR VALID PHYSICAL SECTOR NUMBERS
0288      * STRSCT+NUMSCT<2003
0289      * SKIP THIS PROCESSING IF RESTORE IS REQUESTED
0290      *
0291A E8CB D6 02  A FDCOM4 LDAB  STRSCT+1 STRSCT+NUMSCT<65536?
0292A E8CD 96 01  A      LDAA  STRSCT
0293A E8CF DB 04  A      ADDB  NUMSCT+1
0294A E8D1 99 03  A      ADCA  NUMSCT
0295A E8D3 25 E9 E8BE BCS   XDSKAD  NO
0296A E8D5 C1 D3  A      CMPB  #'(26*77+1)*256/256 SUM<MAX+1?

```

00297A E8D7 82 07 A SBCA #(26*77+1)/256
 00298A E8D9 24 E3 E8BE BCC XDSKAD NO

```

00300          * CONVERT PHYSICAL SECTOR NUMBER TO TRACK AND SECTOR ADDRESSES
00301A E8DB 86 FF A LDAA #$FF INIT TRACK NUMBER
00302A E8DD 97 0A A STAA CURSCT
00303A E8DF 96 01 A LDAA STRSCT
00304A E8E1 D6 02 A LDAB STRSCT+1
00305A E8E3 7C 000A A GETTR3 INC CURSCT INC TRACK NUMBER/8
00306A E8E6 C0 D0 A SUBB #26*8 PSNK8 TRACKS?
00307A E8E8 82 00 A SBCA #0
00308A E8EA 24 F7 E8E3 BCC GETTR3 NO
00309A E8EC CB D0 A ADDB #26*8 RESTORE LAST SUBTRACTION
00310A E8EE 96 0A A LDAA CURSCT GET TRACK NUMBER/8
00311A E8F0 48 ASLA *8
00312A E8F1 48 ASLA
00313A E8F2 48 ASLA
00314A E8F3 4A DECA
00315A E8F4 4C GETTR5 INCA CORRECT FOR NEXT LOOP
                                INC TRACK NUMBER
00316A E8F5 C0 1A A SUBB #26
00317A E8F7 24 FB E8F4 BCC GETTR5
00318A E8F9 CB 1A A ADDB #26 RESTORE LAST SUBTRACTION
00319A E8FB D7 0A A STAB CURSCT SAVE SECTOR NUMBER
  
```

```

00321          * INITIALIZE SCTCNT
00322A E8FD DE 03 A LDX NUMSCT
00323A E8FF DF 0B A STX SCTCNT
  
```

```

00325          * SEEK TO TRACK LOGIC
00326          * ENTERED WITH TARTRK IN A
00327          * A WILL HOLD TRACK DIFFERENCE
00328          * B WILL HOLD PIA DATA REG A CONTENTS
00329          E901 A SEEKTK EQU *
00330A E901 D6 13 A LDAB CURTRK GET CURRENT TRACK
00331A E903 97 13 A SEEK01 STAA CURTRK UPDATE CURRENT TRACK
00332A E905 10 SBA A IS TRACK DIFFERENCE
00333A E906 F6 EC00 A LDAB PIADRA SET HEAD DIRECTION
00334A E909 CA 08 A ORAB #PDRADI ASSUME TOWARD CENTER
00335A E90B 24 03 E910 BCC SEEK03 CORRECT ASSUMPTION
00336A E90D C4 F7 A ANDB #$FF-PDRADI MOVE HEAD TOWARD EDGE
00337A E90F 40 NEGA CORRECT DIFFERENCE
00338          *
00339          * LOOP TO MOVE HEAD A TRACK AT A TIME
00340          *
00341          * LIFT HEAD IF TRACK DIFFERENCE > 4 TRACKS
00342          * OTHERWISE LOAD HEAD
00343A E910 C4 EF A SEEK03 ANDB #$FF-PDRAHL ASSUME HEAD LOAD
00344A E912 81 04 A CMPA #4
00345A E914 23 02 E918 BLS SEEK05 DIFFERENCE <= 4
  
```

```

00347          * LIFT HEAD HERE
  
```



```

00348A E916 CA 10 A ORAB #PDRAHL LIFT HEAD
00349A E918 F7 EC00 A SEEK05 STAB PIADRA
00350A E91B 4A DECA DEC TRACK DIFFERENCE
00351A E91C 2B 42 E960 BMI SEEK09 SEEK COMPLETE
00352 * STEP HEAD AND WAIT
00353A E91E 8D 1F E93F BSR HDSTEP
00354A E920 7D EC00 A TST PIADRA *AT TRACK 0?
00355A E923 2A EB E910 BPL SEEK03 NO-CONTINUE LOOP
00356 * AT TRACK 0
00357A E925 4D TSTA TRACK DIFFERENCE-0?
00358A E926 27 38 E960 BEQ SEEK09 YES, ASSUME SEEK TO T
00359A E928 96 0E A LDAA FDCMND RESTORE?
00360A E92A 85 08 A BITA #RSTR
00361A E92C 27 09 E937 BEQ XSEEKE NO-SEEK ERROR
00362A E92E 8D 22 E952 BSR STLTIM YES - LET HEAD SETTLE
00363A E930 20 5A E98C BRA DONE3

```

```

00365 * ENTER HERE IF TIMEOUT OCCURRED
00366 E932 A TIMOUT EQU *
00367A E932 9E 16 A LDS USPSAV GET ENTRY SP
00368A E934 C6 35 A LDAB #ETIMOU GET TIMEOUT ERROR

```

```

00370A E936 8C A FCB SKIP2
00371A E937 C6 37 A XSEEKE LDAB #ESEEKE SEEK ERROR

```

```

00373 * ENTER HERE TO POST ERROR
00374 E939 A POSTER EQU *
00375A E939 D7 08 A STAB FDSTAT POST ERROR
00376A E93B 8D 4F E98C BSR DONE3 CLEAN UP
00377A E93D 0D SEC SET ERROR INDICATION
00378A E93E 39 RTS DONE!

```

```

00380 *
00381 * HEAD STEP ROUTINE-INCLUDES DELAY
00382 *
00383 E93F A HDSTEP EQU *
00384A E93F 37 PSHB SAVE B
00385A E940 C6 34 A LDAB #34 SET STEP LINE LOW ANI
00386A E942 F7 EC02 A STAB PIACRA CA1 INTERRUPT DISABLE
00387A E945 C6 3C A LDAB #3C SET STEP LINE HIGH
00388A E947 F7 EC02 A STAB PIACRA
00389A E94A 33 PULB RESTORE B
00390A E94B CE 0350 A TIM006 LDX #848
00391A E94E 09 TIMO DEX
00392A E94F 26 FD E94E BNE TIMO
00393A E951 39 RTS

```

```

00395 * HEAD SETTLE DELAY
00396A E952 CE 04E2 A STLTIM LDX #1250 CALCOMP VALUE
00397A E955 20 F7 E94E BRA TIMO

```

```

00399A E957 96 13 A SEEK07 LDAA CURTRK AT TRACK 0 ?
00400A E959 27 DC E937 BEQ XSEEK YES, ERROR
00401A E95B 4F CLRA HAVE STEPPED IN
00402A E95C C6 56 A LDAB #86 NOW RESTORE
00403A E95E 20 A3 E903 BRA SEEK01

```

```

00405A E960 CE 08CA A SEEK09 LDX #2250
00406A E963 8D E9 E94E BSR TIMO
00407A E965 96 0E A LDAA FDCMND RESTORE COMPLETED?
00408A E967 85 08 A BITA #RSTR
00409A E969 26 EC E957 BNE SEEK07 YES-MAYBE ERROR
00410A E96B 85 10 A BITA #SEEKTR SEEK TRACK ONLY?
00411A E96D 26 1D E98C BNE DONE3 YES

```

```

00413 *
00414 * READ/WRITE LOGIC STARTS HERE
00415 *
00416 E96F A RDWR EQU *
00417 * SET UP TO STEP HEAD TOWARD CENTER OF DISK
00418A E96F CA 08 A ORAB #PDRADI
00419A E971 F7 EC00 A STAB PIADRA
00420 * INITIALIZE ADDRESS MARK STORAGE
00421A E974 C6 6F A LDAB #6F ASSUME NOT DD AM
00422A E976 46 RORA WRITE DD AM?
00423A E977 24 02 E97B BCC RDWR02 NO
00424A E979 C6 6A A LDAB #6A YES
00425A E97B D7 14 A RDWR02 STAB TEMP1
00426A E97D 20 52 E9D1 BRA RDWR03

```

```

00428 E97F A DONE EQU *
00429A E97F 96 0E A LDAA FDCMND DONE?
00430A E981 2A 09 E98C BPL DONE3 YES
00431A E983 84 40 A ANDA #X01000000 READ CRC ?
00432A E985 97 0E A STAA FDCMND
00433A E987 27 03 E98C BEQ DONE3 NO
00434A E989 7E E8CB A JMP FDCOM4 YES
00435A E98C 86 03 A DONE3 LDAA #03 DISABLE CNTRLR
00436A E98E B7 EC01 A STAA PIADRB
00437A E991 BD E849 A JSR FDIN13 CLEAR TIMER INTRPT
00438 *
00439A E994 DE 0F A LDX NMISAV RESTORE NMI VECTOR
00440A E996 FF FFFC A STX NMIVEC
00441 *
00442A E999 96 13 A LDAA CURTRK UPDATE TRACK INFO
00443A E99B D6 00 A LDAB CURDRV
00444A E99D 27 03 E9A2 BEQ DONE5 DRIVE0
00445A E99F 97 12 A STAA CUTDR1 DRIVE 1
00446A E9A1 8C A FCB SKIP2

```

```

00447A E9A2 97 11 A D0NE5 STAA CUTDRO
00448A E9A4 96 0D A LDAA SAVCND RESTORE USER'S CC
00449A E9A6 06 TAP
00450A E9A7 0C CLC ASSUME NO ERRORS
00451A E9A8 39 RTS

```

```

00453 *
00454 * SUBROUTINE TO INIT ELECTRONICS FOR READ
00455 *
00456 E9A9 A SETRD EQU *
00457A E9A9 CE D0D8 A LDX ##D0D8 SET CR1 & CR2
00458A E9AC FF EC04 A STX SSDACR
00459A E9AF CE EC00 A LDX #PIADRA SET X FOR ADDR
00460A E9B2 86 50 A LDAA ##50 ENABLE RX
00461A E9B4 A7 04 A STAA 4, X SSDACR
00462A E9B6 86 07 A LDAA ##07 STROBE ENABLE DATA
00463A E9B8 A7 01 A STAA 1, X PIADRB HIGH
00464A E9BA 6A 01 A DEC 1, X PIADRB LOW
00465A E9BC 08 INX DELAY
00466A E9BD 09 DEX
00467A E9BE 86 40 A LDAA ##40 ENABLE SYNC
00468A E9C0 A7 04 A STAA 4, X SSDACR
00469A E9C2 86 98 A LDAA ##98 ENABLE SM
00470A E9C4 A7 05 A STAA 5, X SSDADR
00471A E9C6 39 RTS

```

```

00473 * UPDATE SECTOR NUMBER AND TRACK NUMBER
00474A E9C7 97 0A A RDWR11 STAA CURSCT GO TO NEXT TRACK
00475A E9C9 7C 0013 A INC CURTRK
00476A E9CC BD E93F A JSR HDSTEP
00477A E9CF 8D 81 E952 BSR STLTIM
00478 E9D1 A RDWR03 EQU *
00479A E9D1 7C 000A A INC CURSCT
00480A E9D4 96 0A A LDAA CURSCT
00481A E9D6 DE 0B A LDX SCTCNT
00482A E9D8 27 A5 E97F BEQ DONE
00483A E9DA 80 1B A SUBA #27 READ SCTR 26?
00484A E9DC 24 E9 E9C7 BCC RDWR11 YES
00485A E9DE 86 05 A LDAA #5 INIT RETRY COUNT
00486A E9E0 97 18 A STAA RETRY
00487A E9E2 09 DEX DEC SECTOR COUNT
00488A E9E3 86 40 A RDWR06 LDAA #128/2 READ COUNT
00489A E9E5 DF 0B A STX SCTCNT UPDATE SCTCNT
00490A E9E7 26 07 E9F0 BNE RDWR07 NOT LAST SECTOR
00491 * CALCULATE NUMBER OF BYTES TO READ IN LAST SECTOR
00492A E9E9 96 05 A LDAA LSCTLN GET # OF BYTES TO READ
00493A E9EB 8B 07 A ADDA #7 ROUND UP
00494A E9ED 44 LSRA DIVIDE BY 2
00495A E9EE 84 FC A ANDA ##FC RESET BITS 0 AND 1
00496A E9F0 97 15 A RDWR07 STAA TEMP2
00497A E9F2 40 NEGA
00498A E9F3 D6 0E A LDAB FDCMND READ FOR CRC?

```

00499A	E9F5	58		ASLB		
00500A	E9F6	2A 01 E9F9		BPL	RDWR12	NO
00501A	E9F8	4F		CLRA		
00502A	E9F9	8B 40	A RDWR12	ADDA	#128/2	
00503A	E9FB	97 09	A	STAA	LOVCNT	
00504A	E9FD	86 36	A	LDAA	#36	RESET TIMER
00505A	E9FF	B7 EC03	A	STAA	PIACRB	
00506A	EA02	86 3E	A	LDAA	#3E	
00507A	EA04	B7 EC03	A	STAA	PIACRB	
00508A	EA07	F6 EC00	A	LDAB	PIADRA	CLEAR ANY INTERRUPTS
00509A	EA0A	4A		DECA		ENABLE INTERRUPTS
00510A	EA0B	B7 EC02	A	STAA	PIACRA	
00511A	EA0E	96 13	A	LDAA	CURTRK	SET BEYOND TRK 43 OUTPUT
00512A	EA10	CA 04	A	ORAB	#%00000100	ASSUME TRACK<43
00513A	EA12	81 2B	A	CMPA	#43	
00514A	EA14	23 02 EA18		BLS	RDWR04	
00515A	EA16	C4 FB	A	ANDB	#%11111011	TRACK>43
00516A	EA18	F7 EC00	A RDWR04	STAB	PIADRA	
00517			*			
00518			* SET UP FOR SM			
00519			*			
00520A	EA1B	CE D270	A	LDX	#%D270	
00521A	EA1E	FF EC04	A	STX	SSDACR	
00522A	EA21	CE D1F5	A	LDX	#%D1F5	SET SM CODE
00523A	EA24	FF EC04	A	STX	SSDACR	
00524			*			
00525A	EA27	8D 80 E9A9	RDWR15	BSR	SETRD	SET UP SSDA FOR READ
00526			*			
00527A	EA29	A6 04	A RDWR17	LDAA	4, X	SSDASR WAIT FOR TWO BYTES READY
00528A	EA2B	2A FC EA29		BPL	RDWR17	
00529A	EA2D	A6 05	A	LDAA	5, X	SSDADR GET 2ND HALF AM
00530A	EA2F	81 7E	A	CMPA	#%7E	CHECK 2ND HALF AM
00531A	EA31	26 F4 EA27		BNE	RDWR15	WRONG
00532A	EA33	A6 04	A RDWR19	LDAA	4, X	SSDASR WAIT
00533A	EA35	2A FC EA33		BPL	RDWR19	
00534A	EA37	A6 05	A	LDAA	5, X	SSDADR TRACK
00535A	EA39	E6 05	A	LDAB	5, X	SSDADR ZEROS
00536A	EA3B	91 13	A	CMPA	CURTRK	CORRECT TRACK?
00537A	EA3D	26 E8 EA27		BNE	RDWR15	NO
00538A	EA3F	A6 04	A RDWR21	LDAA	4, X	SSDASR WAIT
00539A	EA41	2A FC EA3F		BPL	RDWR21	
00540A	EA43	A6 05	A	LDAA	5, X	SSDADR SECTOR
00541A	EA45	E6 05	A	LDAB	5, X	SSDADR ZEROS
00542A	EA47	91 0A	A	CMPA	CURSCT	CORRECT SECTOR?
00543A	EA49	26 DC EA27		BNE	RDWR15	NO
00544A	EA4B	A6 04	A RDWR23	LDAA	4, X	SSDASR WAIT
00545A	EA4D	2A FC EA4B		BPL	RDWR23	
00546A	EA4F	A6 05	A	LDAA	5, X	SSDADR CRC1
00547A	EA51	A6 05	A	LDAA	5, X	SSDADR CRC2
00548A	EA53	4C		INCA		6 PULSE DELAY
00549A	EA54	08		INX		
00550A	EA55	A6 00	A	LDAA	0, X	PIADRB CHECK CRC
00551A	EA57	2B 2A EA83		BMI	XAMCRC	AM CRC ERROR
00553A	EA59	D6 0E	A RDWR25	LDAB	FDCHND	GET COMMAND

00554A	EA5B 2B 73	EAD0	BMI	WRIT	WRITE COMMAND
00555A	EA5D CE 0029	A	LDX	#41	WAIT TO START READ
00556A	EA60 09		RDWR27	DEX	
00557A	EA61 26 FD	EA60	BNE	RDWR27	
00558A	EA63 C6 04	A	LDAB	#4	4 TRIES TO FIND DATA AM
00559A	EA65 BD E9A9	A READ	JSR	SETRD	
00560A	EA68 DE 06	A	LDX	CURADR	GET CURRENT ADDR
00561A	EA6A B6 EC04	A READ03	LDAA	SSDASR	WAIT FOR 2 BYTES
00562A	EA6D 2A FB	EA6A	BPL	READ03	
00563A	EA6F B6 EC05	A	LDAA	SSDADR	GET 2ND 1/2 DATA AM
00564A	EA72 81 6F	A	CMPA	##6F	CORRECT?
00565A	EA74 27 21	EA97	BEQ	READ05	YES
00566A	EA76 81 6A	A	CMPA	##6A	DELETED DATA MARK?
00567A	EA78 27 18	EA92	BEQ	READ07	YES-TELL USER
00568A	EA7A 5A		DECB		DEC TRY COUNT
00569A	EA7B 26 E8	EA65	BNE	READ	HAVEN'T TRIED 4 TIMES
00570					* ERROR EXITS
00571A	EA7D C6 38	A	LDAB	#EDADMK	DATA MARK ERROR
00572A	EA7F 8C	A	FCB	SKIP2	
00573A	EA80 C6 31	A ERROR	LDAB	#EDTCRC	DATA CRC ERROR
00574A	EA82 8C	A	FCB	SKIP2	
00575A	EA83 C6 39	A XAMCRC	LDAB	#EAMCRC	ADDRESS MARK CRC ERROR
00576A	EA85 7A 0018	A	DEC	RETRY	RETRY ?
00577A	EA88 27 0A	EA94	BEQ	XOSTER	NO
00578A	EA8A DE 0B	A	LDX	SCTCNT	YES
00579A	EA8C 7E E9E3	A	JMP	RDWR06	
00580A	EA8F C6 32	A WRIT05	LDAB	#EWRTPR	WRITE PROTECTED
00581A	EA91 8C	A	FCB	SKIP2	
00582A	EA92 C6 34	A READ07	LDAB	#EDDMRK	READ DELETED DATA MARK
00583A	EA94 7E E939	A XOSTER	JMP	POSTER	
00584					*
00585A	EA97 D6 0E	A READ05	LDAB	FDCHND	GET COMMAND
00586A	EA99 58		ASLB		WHICH READ?
00587A	EA9A 2B 16	EAB2	BMI	READ15	READ FOR CRC

00589					* READ ALL OR PART OF SECTOR TO MEMORY
00590A	EA9C D6 15	A	LDAB	TEMP2	
00591A	EA9E B6 EC04	A READ13	LDAA	SSDASR	WAIT
00592A	EAA1 2A FB	EA9E	BPL	READ13	
00593A	EAA3 B6 EC05	A	LDAA	SSDADR	READ TWO BYTES
00594A	EAA6 A7 00	A	STAA	0, X	
00595A	EAA8 B6 EC05	A	LDAA	SSDADR	
00596A	EAAB A7 01	A	STAA	1, X	
00597A	EAAD 08		INX		
00598A	EAAE 08		INX		
00599A	EAAF 5A		DECB		DONE READING ?
00600A	EAB0 26 EC	EA9E	BNE	READ13	NO

```

00602                * WAIT FOR END OF SECTOR TO CHECK CRC
00603A EAB2 B6 EC04 A READ15 LDAA SSDASR WAIT
00604A EAB5 2A FB EAB2      BPL  READ15
00605A EAB7 B6 EC05 A      LDAA  SSDADR  GET TWO BYTES
00606A EABA B6 EC05 A      LDAA  SSDADR
00607A EABD D6 09  A      LDAB  LOVCNT  FINISHED?
00608A EABF 27 05 EAC6      BEQ   CHKCRC  YES-CHECK CRC
00609A EAC1 7A 0009 A      DEC   LOVCNT  NO
00610A EAC4 20 EC EAB2      BRA   READ15
00611A EAC6 B6 EC01 A CHKCRC LDAA  PIADRB  CRC CORRECT?
00612A EAC9 2B B5 EAB0      BMI  ERROR   NO
00613A EACB DF 06  A      STX  CURADR  YES, UPDATE CURADR
00614A EACD 7E E9D1 A      JMP  RDWR03  CONTINUE

00616A EAD0 86 04  A WRIT LDAA  #4      DELAY
00617A EAD2 7D EC04 A WRIT03 TST   SSDASR  WAIT FOR 2 BYTES
00618A EAD5 2A FB EAD2      BPL  WRIT03
00619A EAD7 B1 EC05 A      CMPA  SSDADR
00620A EADA B1 EC05 A      CMPA  SSDADR
00621A EADD 4A              DECA
00622A EADE 26 F2 EAD2      BNE  WRIT03
00623A EAE0 CE CODA A      LDX  ##CODA  SET CR2 FOR WRITE
00624A EAE3 FF EC04 A      STX  SSDACR
00625A EAE6 CE C1AA A      LDX  ##C1AA  SET SYNC CODE FOR GAP CLOCK
00626A EAE9 FF EC04 A      STX  SSDACR  AND DATA PATTERN
00627A EAEC CE C270 A      LDX  ##C270  SET CR3 FOR WRITE
00628A EAEF FF EC04 A      STX  SSDACR
00629A EAF2 7C EC01 A      INC  PIADRB  TOGGLE CONTROLLER FOR 2X
00630A EAF5 86 82  A      LDAA ##82    ENABLE CONTROLLER FOR WRITE
00631A EAF7 B7 EC01 A      STAA PIADRB
00632A Eafa B7 EC04 A      STAA SSDACR  SET CR1 FOR WRITE
00633A EAFD 86 10  A      LDAA ##10    WRITE INHIBITED?
00634A EAFF B5 EC01 A      BITA PIADRB
00635A EB02 27 8B EABF      BEQ   WRIT05  YES
00636A EB04 56              RORB      WRITE DD AM?
00637A EB05 24 01 EB08      BCC   WRIT07  NO
00638A EB07 85  A      FCB   SKIP1   YES, DON'T WRITE FROM MEMORY
00639A EB08 56              WRIT07 RORB   CARRY SET=WRITE TEST
00640A EB09 01              NOP
00641A EBOA 86 00  A      LDAA ##0     FOR WRITE ON
00642A EBOC C6 06  A      LDAB ##6     TUF COUNT
00643                * GET HERE 11 BYTE TIMES AFTER SECTOR ADDRESS
00644A EBOE B7 EC01 A      STAA PIADRB  TURN ON WRITE CURRENT
00645A EB11 86 08  A      LDAA  #8     TUF COMPARE BIT,
00646A EB13 CE 8210 A      LDX   ##8210 CLEAR TUF
00647A EB16 FF EC04 A      STX   SSDACR
00648A EB19 B5 EC04 A WRIT10 BITA  SSDASR  WAIT FOR TUF
00649A EB1C 27 FB EB19      BEQ   WRIT10
00650A EB1E FF EC04 A      STX   SSDACR
00651A EB21 5A              DECB     DONE?
00652A EB22 26 F5 EB19      BNE   WRIT10  NO
00653A EB24 C6 40  A      LDAB  #128/2 GET BYTE COUNT
00654A EB26 96 14  A      LDAA  TEMP1  GET 2ND HALF AM
00655A EB28 CE 83F5 A      LDX   ##83F5

```

```

00656          * WRITE ADDRESS MARK AFTER 6 BYTES OF 00
00657A EB2B FF EC04 A STX SSDACR
00658A EB2E DE 06 A LDX CURADR GET DATA ADDRESS
00659A EB30 B7 EC05 A STAA SSDADR WRITE 2ND HALF AM
00660A EB33 7E EB3D A JMP WRIT15

```

```

00662A EB36 86 40 A WRIT11 LDAA #$40 GET TRANSMIT READY MASK
00663A EB38 B5 EC04 A WRIT13 BITA SSDASR WAIT TO SEND TWO BYTES
00664A EB3B 27 FB EB38 BEQ WRIT13
00665A EB3D A6 00 A WRIT15 LDAA 0,X SEND TWO BYTES
00666A EB3F B7 EC05 A STAA SSDADR
00667A EB42 A6 01 A LDAA 1,X
00668A EB44 B7 EC05 A STAA SSDADR
00669A EB47 25 02 EB4B BCS WRIT17 DON'T CHANGE CURADR
00670A EB49 08 INX
00671A EB4A 08 INX
00672A EB4B 5A WRIT17 DECB DONE?
00673A EB4C 26 E8 EB36 BNE WRIT11 NO
00674A EB4E DF 06 A STX CURADR UPDATE DATA ADDRESS

```

```

00676          * APPEND CRC
00677A EB50 86 40 A WRCRC LDAA #$40
00678A EB52 B5 EC04 A WRCRC3 BITA SSDASR WAIT TO SEND TWO BYTES
00679A EB55 27 FB EB52 BEQ WRCRC3
00680A EB57 F7 EC05 A STAB SSDADR STORE DUMMY 1 IN TX FIFO
00681A EB5A B5 EC04 A WRCRC5 BITA SSDASR WAIT TO SEND TWO BYTES
00682A EB5D 27 FB EB5A BEQ WRCRC5
00683          * LAST DATA IN TX SHIFTER, DUMMY 1 NEXT
00684A EB5F C6 08 A LDAB #$8 ENABLE SHIFT CRC
00685A EB61 F7 EC01 A STAB PIADRB
00686A EB64 F7 EC05 A STAB SSDADR STORE DUMMY 2
00687A EB67 B5 EC04 A WRCRC7 BITA SSDASR WAIT TO SEND TWO BYTES
00688A EB6A 27 FB EB67 BEQ WRCRC7
00689          * DUMMY 1 IN TX SHIFTER, DUMMY 2 NEXT
00690A EB6C C6 FF A LDAB #$FF SET NEXT DATA
00691A EB6E F7 EC05 A STAB SSDADR
00692A EB71 F7 EC05 A STAB SSDADR
00693A EB74 B5 EC04 A WRCRC9 BITA SSDASR WAIT FOR 2 BYTES
00694A EB77 27 FB EB74 BEQ WRCRC9
00695          * DONE WITH CRC
00696A EB79 7F EC01 A CLR PIADRB DISABLE SHIFT CRC
00697A EB7C 7C EC01 A INC PIADRB DISABLE CONTROLLER AND
00698A EB7F 7C EC01 A INC PIADRB TURN OFF WRITE CURRENT
00699A EB82 7E E9D1 A JMP RDMR03 UPDATE DISK ADDRESS

```

```

1701          * SET DRIVE TYPE AND VERSION FLAGS
202A EBFE ORG RMSTR1+$3FE

```

00706

END

TOTAL ERRORS 00000

0020 BTSTRT 00042*00118 00122
EAC6 CHKCRG 00608 00611*
E853 CHKERR 00113 00121 00173*
0006 CURADR 00021*00119 00560 00613 00658 00674
0000 CURDRV 00017*00111 00264 00443
000A CURSCT 00024*00302 00305 00310 00319 00474 00479 00480 00542
0013 CURTRK 00031*00270 00330 00331 00399 00442 00475 00511 00536
0011 CUTDRO 00029*00260 00447
0012 CUTDRI 00030*00445
E97F DONE 00428*00482
E98C DONE3 00363 00376 00411 00430 00433 00435*
E9A2 DONE5 00444 00447*
0039 EAMCRG 00102*00575
0038 EDADMK 00101*00571
0034 EDDMRK 00097*00582
0036 EDSKAD 00099*00276
0031 EDTCRG 00094*00573
0033 ENRDY 00096*00274
EA80 ERROR 00573*00612
0037 ESEEKE 00100*00371
0035 ETIMOU 00098*00368
0032 EWRTPR 00095*00580
F564 EXBUG 00041*00176
000E FDCMND 00027*00250 00359 00407 00429 00432 00498 00553 00585
E8AD FDCOM3 00265 00268*
E8CB FDCOM4 00280 00291*00434
E8C2 FDCOM5 00273 00279*
E886 FDCOMM 00246*
E849 FDINI3 00163*00437
E822 FDINIT 00110 00127*
0008 FDSTAT 00022*00184 00252 00375
E8E3 GETTR3 00305*00308
E8F4 GETTR5 00315*00317
E93F HDSTEP 00353 00383*00476
0009 LOVCNT 00023*00503 00607 00609
0005 LSCTLN 00020*00197 00492
000F NMISAV 00028*00256 00439
FFFC NMIVEC 00044*00255 00258 00440
0020 NTUSE 00066*
0004 NTUSE2 00089*
0020 NTUSED 00086*
0003 NUMSCT 00019*00117 00293 00294 00322
E800 OSLOAD 00108*
F018 OUTCH 00043*00188
0040 PDBR1S 00077*
0004 PDRAA3 00063*
0008 PDRADI 00064*00334 00336 00418
0040 PDRADR 00067*00271
0010 PDRAPL 00065*00343 00348
0001 PDRAS0 00061*
0002 PDRAS1 00062*
0080 PDRATO 00068*
0080 PDRBCO 00078*

0001 PDRBED 00071*
0004 PDRBER 00073*
0002 PDRBEW 00072*
0020 PDRBNU 00076*
0008 PDRBSC 00074*
0010 PDRBWE 00075*
EC02 PIACRA 00051*00052 00130 00144 00153 00164 00386 00388 00510
EC03 PIACRB 00052*00055 00505 00507
EC00 PIADRA 00049*00050 00131 00150 00155 00166 00261 00268 00272 00333 00349 00354 00419 00459 00508 00516
EC01 PIADRB 00050*00051 00436 00611 00629 00631 00634 00644 00685 00696 00697 00698
E939 POSTER 00277 00374*00583
E85A PRINTER 00175 00181*
E86F RDCRC 00205*
E96F RDWR 00416*
E97B RDWR02 00423 00425*
E9D1 RDWR03 00426 00478*00614 00699
EA18 RDWR04 00514 00516*
E9E3 RDWR06 00488*00579
E9F0 RDWR07 00490 00496*
E9C7 RDWR11 00474*00484
E9F9 RDWR12 00500 00502*
EA27 RDWR15 00525*00531 00537 00543
EA29 RDWR17 00527*00528
EA33 RDWR19 00532*00533
EA3F RDWR21 00538*00539
EA4B RDWR23 00544*00545
EA59 RDWR25 00553*
EA60 RDWR27 00556*00557
0080 RDWRBT 00081*
EA65 READ 00559*00569
EA6A READ03 00561*00562
EA97 READ05 00565 00585*
EA92 READ07 00567 00582*
EA9E READ13 00591*00592 00600
EAB2 READ15 00587 00603*00604 00610
E86D READPS 00200*
E869 READSC 00120 00195*
E875 RESTOR 00112 00215*
0018 RETRY 00035*00486 00576
E800 RMSTRT 00013*00107 00702
0008 RSTR 00088*00279 00360 00408
E852 RTRN 00168*00174
E872 RWTEST 00210*
000D SAVCND 00026*00249 00448
000B SCTCNT 00025*00323 00481 00489 00578
E878 SEEK 00220*
E903 SEEK01 00283 00331*00403
E910 SEEK03 00335 00343*00355
E918 SEEK05 00345 00349*
E957 SEEK07 00399*00409
E960 SEEK09 00351 00358 00405*
E901 SEEKTK 00329*
0010 SEEKTR 00087*00410
E9A9 SETRD 00456*00525 00559
0085 SKIP1 00046*00638
008C SKIP2 00045*00202 00207 00212 00217 00222 00227 00232 00237 00275 00370 00446 00572 00574 00581
EC04 SSDACR 00055*00056 00141 00458 00521 00523 00624 00626 00628 00632 00647 00650 00657
EC05 SSDADR 00057*00563 00593 00595 00605 00606 00619 00620 00659 00666 00668 00680 00686 00691 00692

EC04 SSDASR 00056*00057 00561 00591 00603 00617 00648 00663 00678 00681 00687 00693
FF8A STACK 00040*00109
E952 STLTIM 00362 00396*00477
0001 STRSCT 00018*00115 00291 00292 00303 00304
0014 TEMP1 00032*00425 00654
0015 TEMP2 00033*00496 00590
E94B TIM006 00390*
E94E TIM0 00391*00392 00397 00406
E932 TIMEOUT 00257 00366*
0016 USPSAV 00034*00253 00367
0040 VRCRC 00085*
EB50 WRCRC 00677*
EB52 WRCRC3 00678*00679
EB5A WRCRC5 00681*00682
EB67 WRCRC7 00687*00688
EB74 WRCRC9 00693*00694
E87E WRDDAM 00230*
0001 WRDDMB 00091*
EAD0 WRIT 00554 00616*
EAD2 WRIT03 00617*00618 00622
EABF WRIT05 00580*00635
EB08 WRIT07 00637 00639*
EB19 WRIT10 00648*00649 00652
EB36 WRIT11 00662*00673
EB38 WRIT13 00663*00664
EB3D WRIT15 00660 00665*
EB4B WRIT17 00669 00672*
E884 WRITSC 00240*
E87B WRTEST 00225*
0002 WRTSTB 00090*
E881 WRVERF 00235*
EAB3 XAMCRC 00551 00575*
E8BE XDSKAD 00276*00295 00298
EA94 XOSTER 00577 00583*
E866 XOUTCH 00183 00185 00187 00188*
E937 XSEEKE 00361 00371*00400

00001 NAM ROMDIAG
00002 TTL DISK DIAGNOSTIC

```

00004                   *
00005                   * USER ORIENTED DISK DIAGNOSTIC FOR
00006                   * MDOS DISK ROM
00007                   *
00008                   * VERSION 1.0
00009                   * COPYRIGHT 1977 BY MOTOROLA INC
00010                   *
00011                   * TO RUN ROM ROUTINE PUT ADDRESS
00012                   * OF ROUTINE AT EXADDR
00013                   *
00014                   * SET UP CURDRV, STRSCT, AND NUMSCT
00015                   *
00016                   * IF ROUTINE REQUIRES BUFFER PUT BUFFER
00017                   * ADDRESS AT LDADDR
00018                   *
00019                   * TO RUN ROUTINE ONCE SET LOCATION
00020                   * ONECON NONZERO - AFTER ROUTINE HAS RUN OR
00021                   * ERROR HAS OCCURRED THE STATUS WILL BE
00022                   * PRINTED AND CONTROL WILL BE GIVEN TO EXBUG
00023                   *
00024                   * TO RUN ROUTINE CONTINUOUSLY SET LOCATION
00025                   * ONECON TO ZERO - A 2 BYTE COUNT WILL BE
00026                   * KEPT OF EACH TYPE OF STATUS RETURN 0-9
00027                   * BEGINNING AT LOCATION $60 FOR STATUS 0
00028                   * CONTROL WILL BE GIVEN TO EXBUG WHEN ONE OF
00029                   * THE COUNTS GOES TO ZERO AND AN ERROR
00030                   * INDICATION WILL BE PRINTED THE USER MUST
00031                   * INITIALIZE THE COUNTS BEFORE STARTING THE
00032                   * DIAGNOSTIC
00033                   *
00034                   * START THE DIAGNOSTIC AT TOP IF THE ERROR
00035                   * COUNTS ARE NOT TO BE ZEROED
00036                   * START THE DIAGNOSTIC AT CLRTOP IF THE
00037                   * ERROR COUNTS ARE TO BE ZEROED
00038                   *

```

```

00040                   * EQUATES
00041                   E822 A FDINIT EQU   $E822   DISK INITIALIZATION
00042                   E875 A RESTOR EQU   $E875   DISK RESTORE
00043                   0006 A CURADR EQU   $6       DISK BUFFER ADDRESS
00044                   0008 A FDSTAT EQU   $8       DISK STATUS RETURN
00045                   E853 A CHKERR EQU   $E853   PRINT ERROR ROUTINE

```

```

00047                   * VARIABLE STORAGE
00048A 0020                   ORG   $20
00049A 0020                   0002 A LDADDR RMB   2       DISK BUFFER ADDRESS
00050A 0022                   0002 A EXADDR RMB   2       DISK ROUTINE ADDRESS
00051A 0024                   0001 A ONECON RMB   1       ONCE/CONTINUOUS FLAG

```

```

00053          * PROGRAM
00054A EB90          ORG      $EB90
00055A EB90 CE 0014  A CLRTOP LDX      #2*10    # BYTES TO CLEAR
00056A EB93 6F 5F    A CLRLP  CLR      $60-1,X
00057A EB95 09          DEX
00058A EB96 26 FB EB93  BNE      CLRLP
00059A EB98 BD E822  A TOP    JSR      FDINIT  INIT DISK INTERFACE
00060A EB9B BD E875  A      JSR      RESTOR  POSITION DISK HEAD
00061A EB9E DE 20    A LOOP   LDX      LDADDR  SET UP BUFFER ADDR
00062A EBA0 DF 06    A      STX      CURADR
00063A EBA2 DE 22    A      LDX      EXADDR  EXECUTE ROUTINE
00064A EBA4 AD 00    A      JSR      0,X
00065A EBA6 96 24    A      LDAA     ONECON  DO IT ONCE ?
00066A EBA8 26 0F EBB9  BNE      ONCE   YES
00067A EBAA 97 07    A      STAA     FDSTAT-1 UPDATE COUNT
00068A EBAC 78 0008  A      ASL      FDSTAT
00069A EBAF DE 07    A      LDX      FDSTAT-1
00070A EBB1 6C 01    A      INC      1,X
00071A EBB3 26 E9 EB9E  BNE      LOOP
00072A EBB5 6C 00    A      INC      0,X
00073A EBB7 26 E5 EB9E  BNE      LOOP
00074A EBB9 7E E855  A ONCE  JMP      CHKERR+2

```

```

00076          END
TOTAL ERRORS 00000

```

```

E853 CHKERR 00045*00074
EB93 CLRLP  00056*00058
EB90 CLRTOP 00055*
0006 CURADR 00043*00062
0022 EXADDR 00050*00063
E822 FDINIT 00041*00059
0008 FDSTAT 00044*00067 00068 00069
0020 LDADDR 00049*00061
EB9E LOOP   00061*00071 00073
EBB9 ONCE   00066 00074*
0024 ONECON 00051*00065
E875 RESTOR 00042*00060
EB98 TOP    00059*

```


Bibliographie

- 1- M. Aumiauc Les systèmes à microprocesseurs
- 2- M. Aumiauc L'emploi des microprocesseurs
- 3- SESCOSEM Microprocesseurs SF-F 96800 et circuits associés
- 4- G. Revelin Microprocesseurs du 6800 au 6809 mode d'interfaçage
- 5- Arthur Glippiat Architecture des miniordinateurs et des microprocesseurs.
- 6- Rodney Zaks et Austin Lesea Techniques d'interfaçage aux microprocesseurs.
- 7- Motorola microsystems EXORDISK II
Floppy disk controller module
Juin 84 - Mai 84 - Avril 84
Décembre 82, Avril 82, Novembre 82
- 8- Micro et Robots
- 9- Haut parleur
- 10- Data Books
- 11- These de fin d'étude Aide à la conception de systèmes microordinateurs (Juin 83)
- 12- These de fin d'étude Conception d'un micro-ordinateur pour le traitement du signal (Juin 84)
- 13- These de fin d'étude Contrôleur de disque souple (Juin 83)
- 14- These de fin d'étude Conception et réalisation d'un logiciel de sortie de résultats d'un simulateur numérique (Juin 82)