

## Chapitre 10

# Le lecteur de disquette

Nous avons vu comment accéder à la mémoire, comment saisir au clavier et comment afficher à l'écran. Il reste à voir comment accéder à la mémoire de masse. Le premier IBM-PC utilisait un lecteur de cassettes numériques, très vite abandonné. IBM est ensuite passé au lecteur de disquette puis au disque dur.

Le lecteur de disquette est abandonné au profit des clés USB mais le disque dur existe encore. Pour des raisons de compatibilité, une clé USB est formate comme une disquette ; les fonctionnalités de la routine de service du BIOS concernant le lecteur de disquette peuvent donc être utilisées pour une clé USB, même si le code de la routine proprement dit est revue. Partons donc du modèle de la diquette.

## 10.1 Description matérielle d'une disquette

Une **disquette** (en anglais *diskette* ou *floppy disk*), voir figure 10.1, est un support de stockage composé d'un disque, en fait une couronne circulaire, fin et flexible (d'où son nom de *disque souple* par opposition au *disque dur*) recouvert d'une couche magnétique, placé dans une enveloppe de plastique pour le protéger de la poussière. Une disquette est lue par une **lecteur de disquette** (en anglais FDD pour *Floppy Disk Drive*). Les premières disquettes (utilisées sur les ordinateurs IBM, pas sur des micro-ordinateurs) avaient un diamètre de 8 pouces (200 mm), puis sont apparues les disquettes de 5,25 pouces (133 mm), avec une enveloppe souple, puis de 3,5 pouces (89 mm), avec une enveloppe rigide.



FIGURE 10.1 – Disquettes de 8, 5.25 et 3.5 pouces

### 10.1.1 Les principes physiques de l'enregistrement magnétique

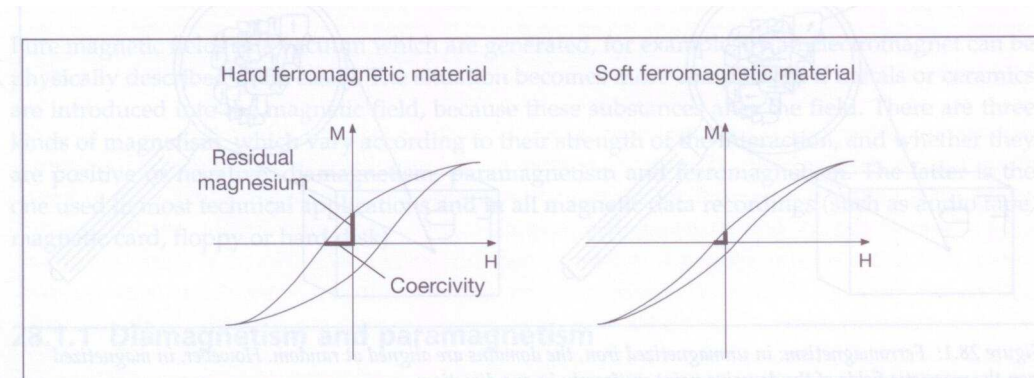
Cette section n'est pas indispensable pour la programmation, sauf en ce qui concerne le modèle de répartition des données. Le reste n'est donné qu'à titre informatif, par souci de complétude. On peut donc se dispenser de la lire si on préfère.

Les enregistrements magnétiques, que ce soient les magnétophones, les magnétoscopes, les cartes magnétiques, les disquettes ou les disques durs, reposent tous sur les mêmes principes physiques : le ferromagnétisme et l'induction.

#### 10.1.1.1 Le ferromagnétisme

Le champ magnétique engendré dans le vide par un électro-aimant se décrit facilement en Physique, synthétisé par les équations de Maxwell. La situation devient plus compliquée lorsque des métaux ou des céramiques sont introduits dans le champ magnétique, car ces substances altèrent le champ. Il existe alors trois types de magnétisme : le diamagnétisme, le paramagnétisme et le ferromagnétisme.

- Tous les matériaux sont *diamagnétiques* : lorsqu'une substance, telle que l'hydrogène ou l'argent, est introduite dans un champ magnétique, elle affaiblit légèrement celui-ci (de l'ordre de 0,000 0001 % à 0,05 %). Cet affaiblissement ne dépend pas de la température. Pour la plupart des substances, ce phénomène est occulté par le paramagnétisme, plus puissant. On s'aperçoit que le diamagnétisme pur apparaît pour les atomes dont tous les électrons sont appariés, tels que les gaz rares ou les sels de métaux.
- Lorsqu'on introduit une substance *paramagnétique*, par exemple l'aluminium ou l'oxygène liquide, dans un champ magnétique, elle renforce, cette fois-ci, celui-ci de l'ordre de 0,000 01 % à 0,05 % au lieu de l'affaiblir. On s'aperçoit qu'il s'agit d'atomes dont au moins un électron est non apparié. Cet effet s'accroît aux températures basses.
- Les substances *ferromagnétiques*, comme le fer, peuvent fortement amplifier le champ magnétique, par un facteur pouvant aller jusqu'à un million. Une autre caractéristique des substances ferromagnétiques est qu'elles conservent un pouvoir magnétique (elles peuvent attirer de la limaille de fer) après avoir été introduites dans un champ magnétique ; on parle de **rémanence** magnétique.



Hysteresis loop: a magnetically hard ferromagnetic material has a high level of remanence and coercivity, i.e. high hysteresis. In contrast, if the ferromagnetic material is weak, both curves almost intersect.

FIGURE 10.2 – Le phénomène d'hystérésis

La figure 10.2 montre la relation entre le champ magnétique externe  $H$  et la magnétisation  $M$  de la substance ferromagnétique. La magnétisation  $M$  augmente avec le champ magnétique externe  $H$  jusqu'à une valeur de saturation  $J_s$ . Lorsque le champ magnétique  $H$  décroît, la magnétisation  $M$  décroît également mais sans suivre la courbe d'augmentation. Lorsque  $H$  atteint 0, il reste une magnétisation rémanente. Cette magnétisation rémanente disparaît lorsqu'on applique un champ magnétique de sens contraire. La courbe de la figure 10.2 s'appelle la *boucle hystérétique*.

Les substances diamagnétiques et paramagnétiques ne génèrent pas de champ magnétique permanent ; elles ne conviennent donc pas à l'enregistrement des données à long terme. On se sert donc du ferromagnétisme. Des additifs spéciaux sont utilisés pour créer des substances ferromagnétiques ayant un fort niveau d'hystérésis, c'est-à-dire une rémanence forte et une haute coercivité.

La boucle d'hystérésis montre que, pour enregistrer des données, il faut utiliser un champ magnétique au moins égal à la coercivité. Par ailleurs, il ne faut pas que le champ soit trop fort pour ne pas magnétiser ou démagnétiser les zones proches, représentant d'autres données. Les substances ferromagnétiques les plus utilisées sont le fer, le cobalt, le nickel et leurs alliages.

#### 10.1.1.2 L'induction

Le champ magnétique utilisé pour enregistrer des données est évidemment fourni par un électro-aimant.

Pour lire les données, on utilise le phénomène de l'*induction*, c'est-à-dire le fait qu'un champ magnétique mobile crée du courant électrique.

### 10.1.2 Disquette

Les phénomènes de ferromagnétisme et d'induction sont utilisés depuis longtemps pour l'enregistrement du son (magnétophone). On utilise alors une bande magnétique se déplaçant devant une tête de lecture-écriture, qui détecte l'information stockée sur la bande ou écrit une nouvelle information sur celle-ci. On peut utiliser une bande magnétique pour conserver de l'information numérique mais le rembobinage de celle-ci a pour conséquence un temps d'accès très long, d'où l'intérêt des disquettes. Au lieu d'un long et fin ruban, une disquette est un disque de plastique recouvert, des deux côtés, d'une substance ferromagnétique, enfermée dans un étui protecteur en plastique.

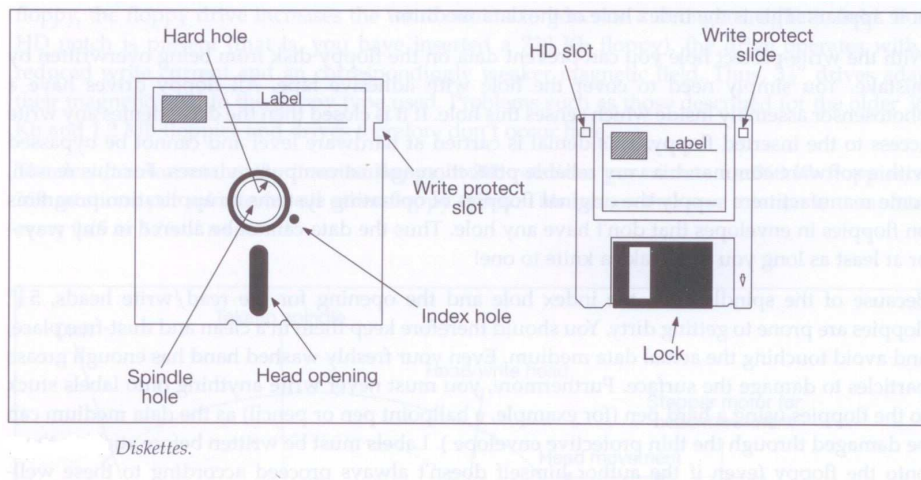


FIGURE 10.3 – Description des disquettes de 5,25 et de 3,5 pouces

La figure 10.3 montre l'essentiel ce qu'il y a à voir sur cet étui protecteur pour une disquette de 5,25 pouces :

- Au centre se trouve un trou (*spindle hole*) dans lequel viendra s'encastrier une broche permettant de faire tourner le disque, ce qui a à la fois pour effet de faire passer chaque zone aimantée devant la tête de lecture-écriture mais, également, par son mouvement, de créer le courant induit de lecture. On remarquera que le bord interne de la couronne circulaire est renforcé pour le protéger des nombreuses fois où il sera embrocher.
- Une ouverture le long d'un rayon (*head opening*) permet à la tête de lecture d'accéder à la couronne circulaire dans laquelle on pourra enregistrer les données. On perd un peu d'espace en haut et en bas de la couronne, entièrement caché dans l'étui protecteur.
- Un petit trou circulaire (*index hole*) dans l'enveloppe, en conjonction avec un petit trou circulaire dans la couronne circulaire, permet plus ou moins, lorsqu'ils se croisent, de définir l'origine des rayons de la couronne circulaire. Comme nous le verrons, il est beaucoup trop gros pour définir celle-ci de façon précise.
- Une encoche (*write protect slot*) permet de spécifier qu'on veut protéger le disque en écriture, lorsqu'elle est recouverte par un bout de ruban adhésif.

### 10.1.3 Lecteur de disquette

La figure 10.4 montre le principe d'un lecteur de disquette :

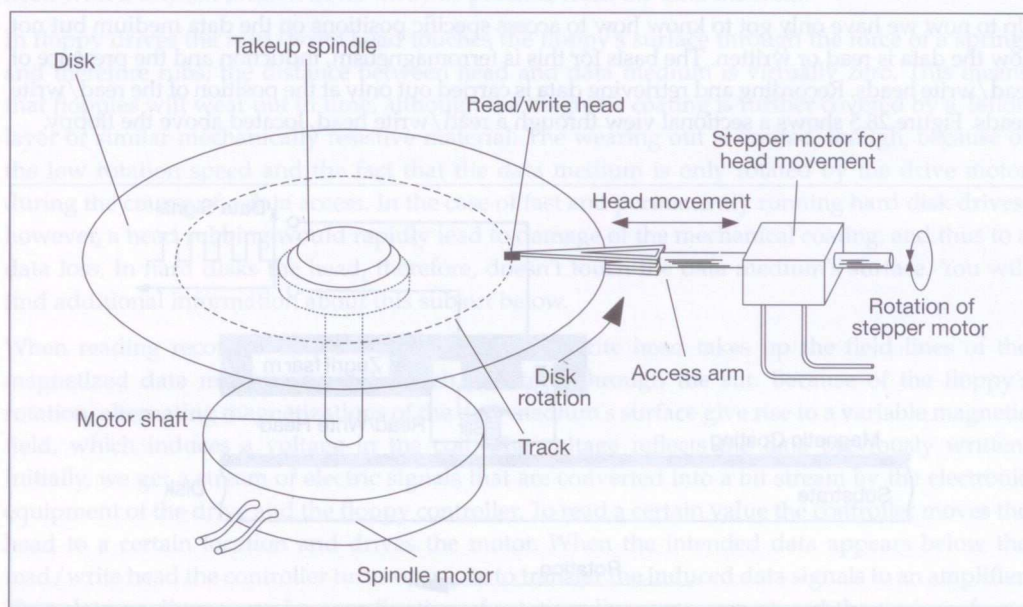


FIGURE 10.4 – Principe d'un lecteur de disquette

- La broche, permettant à la disquette d'être maintenue en place sur l'axe, tourne (*takeup spindle*) en étant reliée par un axe (*motor shaft*) à un moteur qui lui fait effectuer 300 ou 360 rotations par minute (RPM).
- Les deux têtes de lecture-écriture (une par face) se déplacent radialement grâce à un moteur pas à pas de façon à ce qu'elles puissent voir passer plusieurs cercles (appelés pistes) de la couronne circulaire. Elles sont situées à un même bras, une de chaque côté de la disquette, pas exactement au même emplacement pour éviter les interférences (l'écriture d'une face au lieu de l'autre). La même tête est utilisée à la fois pour l'écriture et la lecture alors qu'une tête plus large est utilisée pour effacer avant d'écrire.
- deux cellules photoélectriques permettent de détecter, pour l'une, le passage du trou d'index et, pour l'autre, si la disquette est protégée ou non en écriture.

### 10.1.4 Modèle de répartition des données sur une disquette

Sur un ruban magnétique, le modèle de répartition des données peut être simple : une fois qu'on a déterminé comment coder un bit, on a une suite linéaire de bits. Pour améliorer le temps d'accès, les données ne sont pas réparties de façon linéaire sur un disque :

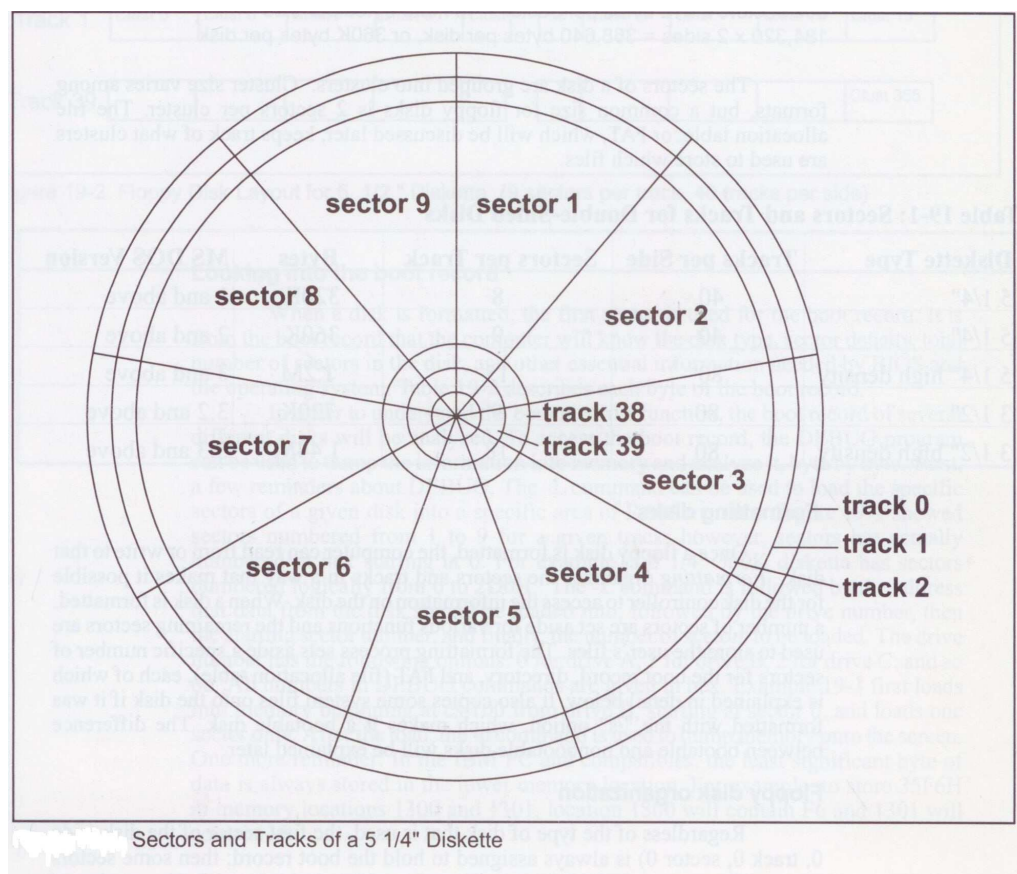


FIGURE 10.5 – Modèle de répartition des données sur une disquette

- Une **disquette** possède deux **faces** (en anglais *side* ou *surface*). Nous avons vu qu'il y a une tête de lecture-écriture par face.
- Chaque face contient un certain nombre de **pistes** (en anglais *track*), à savoir des cercles du même axe que la disquette. Ces pistes sont d'une certaine façon imaginaires : elles ne sont pas matérialisées. Les pistes sont numérotées à partir de 0, correspondant à la piste la plus externe. Une piste est décrite par la rotation de la disquette, une fois la tête de lecture-écriture positionnée par le moteur pas à pas.

- Chaque piste est divisée en un certain nombre de **secteurs** (en anglais *sector*), correspondant à un angle donné. Cet angle est  $2\pi/n$ , où  $n$  est un entier naturel non nul ; une piste a une longueur d'autant plus courte qu'elle est plus proche du centre. Là encore un secteur n'est pas matérialisé. Un secteur contient un nombre fixé d'octets, le plus souvent 512.

Le secteur est la plus petite unité d'information accessible physiquement sur un disque : on ne peut lire (ou écrire) les données que par bloc et non octet par octet. Lorsqu'on veut enregistrer un donnée d'un seul octet, on est obligé d'utiliser un bloc. Pour enregistrer un bloc il faut rechercher le début de celui-ci, ce qui demande un certain temps. Il faut donc trouver un compromis entre le gaspillage de l'espace (maximum lorsqu'un bloc est un secteur) et le temps d'accès (maximum lorsqu'un bloc est constitué d'un seul octet). Ce compromis est le secteur.

- Un **cylindre** (en anglais *cylinder*) est l'ensemble des pistes de même numéro. Un cylindre de disquette contient deux pistes.



### 10.1.5 Codage d'un bit sur une disquette

La rotation de la disquette permet de récupérer (ou d'écrire) des signaux le long de chaque piste. Il existe deux méthodes pour représenter un bit comme le montre la figure 10.6 :

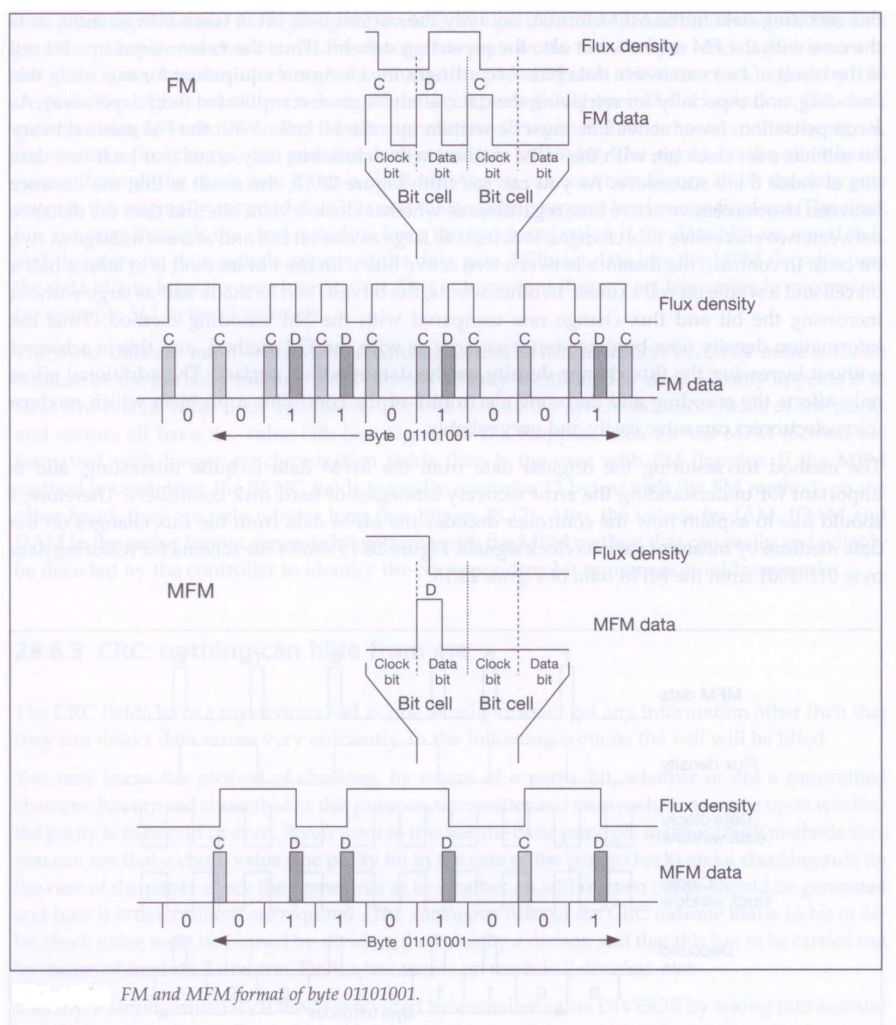


FIGURE 10.6 – Codage d'un bit sur une disquette

**Méthode FM.**- Dans le format d'enregistrement en modulation de fréquence (**FM** pour *Frequency Modulation*), un bit est stocké dans une **cellule de bit** (*bit cell* en anglais), divisée en deux parties, appelées **bit d'horloge** et **bit de donnée**. Ceci est dû au fait que seul un changement de flux sur le support magnétique est capable d'engendrer un signal : le bit d'horloge est toujours présent.

Pour écrire dans le format FM, on utilise un compteur d'horloge qui envoie une impulsion d'horloge tous les nombres impairs. Pour les nombres pairs, une impulsion est envoyée vers la tête d'écriture si le bit vaut 1 et rien s'il vaut 0.

Lors de la lecture, le circuit de lecture détecte le bit d'horloge et détermine s'il y a un signal actif, représentant la valeur 1 du bit de donnée, entre deux bits d'horloge successifs.

Méthode MF<sub>M</sub>.- Le format **MF<sub>M</sub>** (pour *Modified Frequency Modulation*) a été introduit par IBM en 1970 pour son lecteur de disque dur IBM 3330. Dans ce format :

- Le bit d'horloge n'est pas systématiquement présent. Il ne l'est que si les bits d'horloge et de donnée précédent ne le sont pas.
- Le bit de donnée est, comme pour FM, présent si le bit vaut 1.

La distance entre deux bits actifs est donc plus grande que dans le cas de FM. On a besoin de connaître deux cellules de bit successifs pour déterminer la valeur d'un bit. L'équipement électronique pour exécuter le codage et le décodage est beaucoup plus compliqué que dans le cas de FM mais on peut enregistrer une plus grande densité d'information avec la méthode MF<sub>M</sub> sur le même support. Cette dernière caractéristique fait que la méthode FM a très vite disparu.

### 10.1.6 Codage des secteurs

Il est facile de repérer une face (grâce à la tête de lecture-écriture correspondante) ou une piste (grâce au positionnement de la tête par le moteur pas à pas). Les bits d'une piste ne sont pas entièrement dédiés aux données. Une partie d'entre eux sert à structurer la piste en secteurs, comme le montre la figure 10.7. Décrivons ce codage dans le cas de MFM.

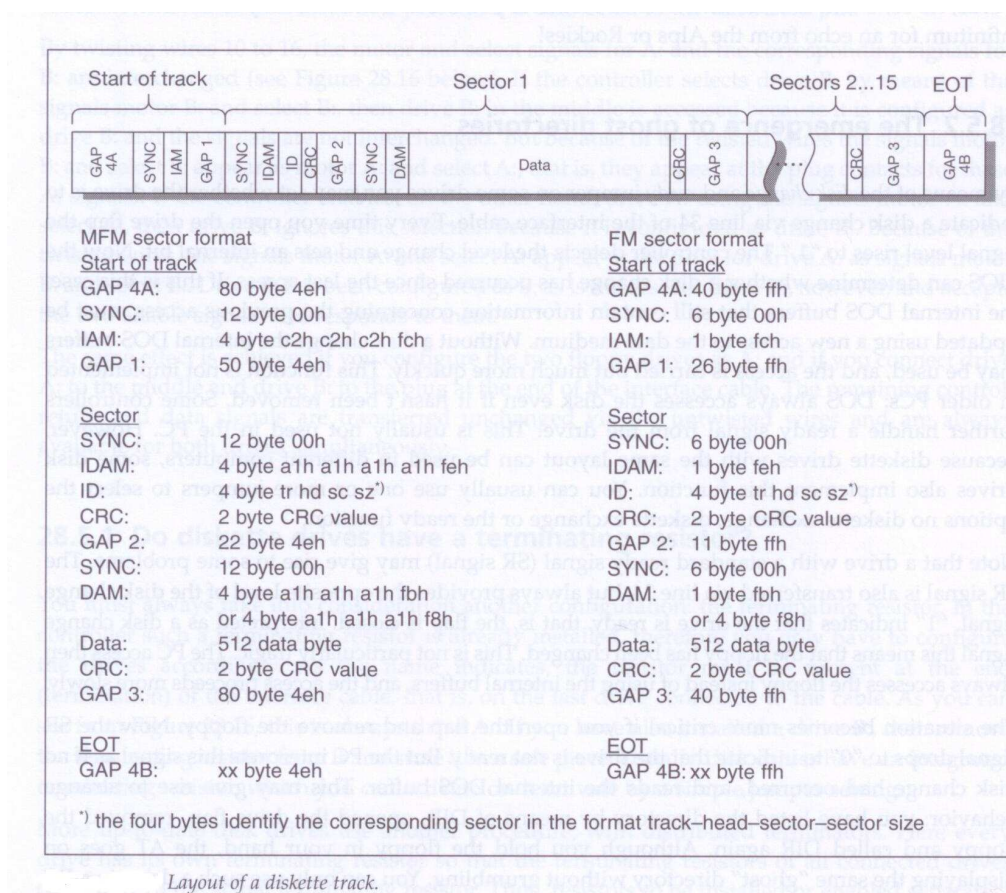


FIGURE 10.7 – Codage d'un secteur sur une disquette

Voyons d'abord comment on repère l'origine d'une piste, à l'aide de 146 octets :

- L'origine d'une la piste commence par le code **GAP 4A**. Il s'agit de 80 octets de valeur 4eh, valeur que l'on retrouve pour les autres GAP. Une disquette spécifie l'origine de la piste au moyen d'un trou d'index, mais sa position n'est pas suffisamment précise pour en déterminer exactement le début. Le motif GAP 4A informe le contrôleur du début de la piste et laisse suffisamment de temps à l'électronique pour être capable de répondre à ce signal.
- Le motif **SYNC**, constitué de 12 octets nuls, permet de synchroniser le décodeur du contrôleur avec la vitesse de rotation de la disquette. Les bits d'horloge de ce motif permettent de synchroniser l'horloge du décodeur, la vitesse de rotation de la disquette étant approximative.

- Le motif **IAM** (pour *Index Address Mark*), constitué de quatre octets de valeurs respectives c2h, c2h, c2h et fch, informe le contrôleur qu'on passe maintenant aux secteurs de la piste.
- Pour laisser le temps de se mettre en train, un motif **GAP1**, constitué de 50 octets de valeur 4eh, suit IAM.
- Les secteurs suivent, codés de la façon décrite ci-dessous.
- La piste se termine par un motif **EOT** (pour *End Of Track*), qui est un **GAP 4B**, de taille pas précisément définie, jouant le rôle de tampon.

Maintenant que nous avons vu comment l'origine de la piste est repérée, voyons comment on code un secteur, occupant 654 octets pour des données utiles de 512 octets :

- Tout secteur commence par un motif de synchronisation SYNC.
- La synchronisation est suivie par le motif **IDAM** (pour *ID Address Mark*), constitué de trois octets a1h et d'un octet feh, indiquant le début du champ d'identification du secteur concerné.
- L'identificateur **ID** est constitué de quatre octets spécifiant la piste, la tête, le secteur et la taille du secteur.
- Le contrôleur du lecteur de disquette calcule, au moment du formatage, à partir des quatre octets IDAM et de l'identificateur ID, un code de vérification CRC (pour *Cyclic Redundancy Check*) de taille deux octets, apparaissant tout de suite après ID. Son rôle est analogue au bit de parité en plus sophistiqué.
- Un motif **GAP 2** de 22 octets suit le CRC. Il laisse le temps au contrôleur, lors de la lecture, de vérifier le CRC.
- On synchronise à nouveau le contrôleur grâce au motif SYNC qui suit.
- Le motif **DAM** (pour *Data Address Mark*), constitué de trois octets a1h et d'un octet fbh ou f8h, indique le début des données.
- Les données occupent les octets suivants, au plus 512, la taille étant précisée dans ID.
- Au moment de l'écriture, le contrôleur calcule un CRC pour les données et en stocke la valeur juste après celles-ci.
- Le secteur se termine par le motif **GAP 3**, constitué de 80 octets de valeur 4Eh, servant de tampon élastique entre chaque secteur.

## 10.2 Contrôleur de lecteur de disquette

Le **contrôleur de disque** (en anglais *disk drive controller*, plus précisément FDC pour *Floppy Disk Controller* dans le cas d'un contrôleur de lecteurs de disquettes) est l'interface entre le microprocesseur et le disque. Le contrôleur reçoit, par exemple, l'information lui demandant de lire des données sur un secteur donné; son rôle est alors de placer la tête de lecture-écriture au bon endroit, de lire les données et de les renvoyer au microprocesseur.

L'IBM PC utilise le  $\mu$ PD765 de NEC comme contrôleur. Le PC/AT peut être muni d'un contrôleur Intel 82072A alors que le PS/2 utilise un Intel 82077A. Décrivons le PD765.

### 10.2.1 Brochage du PD765

Les broches du PD765 sont indiquées sur la figure 10.8.

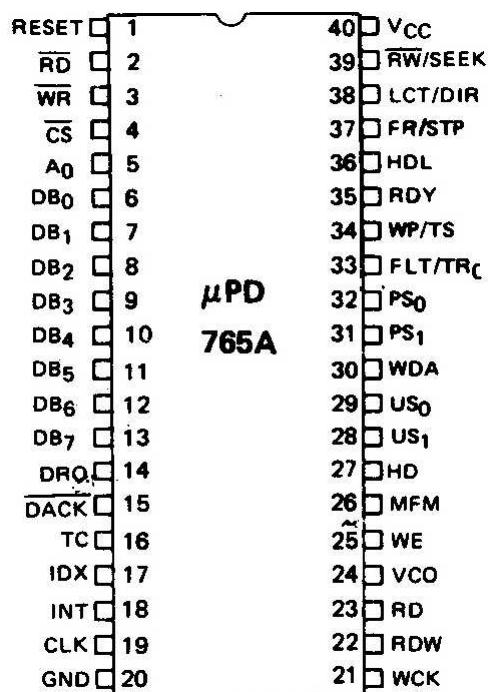


FIGURE 10.8 – Brochage du PD765 de NEC

Le symbole utilisé pour chaque broche et la description lapidaire de sa fonction apparaissent dans le tableau suivant :

No.	Symbole	Fonction
1	RESET	Reset input
2	$\overline{RD}$	Read control input
3	$\overline{WR}$	Write control input
4	$\overline{CS}$	Chip select input
5	A0	Data or status select input
6-13	DB0-DB7	Bidirectional data bus
14	DRQ	DMA request output
15	$\overline{DACK}$	DMA acknowledge input
16	TC	Terminal count input
17	INDEX	Index output
18	INT	Interrupt request output
19	CLK	Clock input
20	GND	Ground
21	WCLK	Write clock input
22	WINDOW	Read data window input
23	RDATA	Read data input
24	SYNC	VCO Sync output
25	WE	Write enable output
26	MF	MF output
27	SIDE	Head select output
28,29	US1,US0	FDD unit select output
30	WDATA	Write data output
31,32	PS1,PS0	Preshift output
33	FLT/TRK0	Fault/Track zero input
34	WRT/2SIDE	Write protect/two side input
35	READY	Ready input
36	HDL	Head load output
37	FLTR/STEP	Fault reset/step output
38	LCT/DIR	Low current direction output
39	$\overline{RW}/SEEK$	Read/write/seek output
40	Vcc	DC power (+5V)

Donnons-en une description plus complète :

— RESET

L'entrée RESET place le FDD dans l'état d'attente (*idle state*). Il réinitialise les broches de sortie du FDC à 0, sauf PS0, prenant la valeur 1 et WDATA, indéfinie. Lorsque l'entrée RDY est maintenue à niveau haut durant la réinitialisation, le FDC engendre un signal de 1,024ms sur la broche INT. Pour effacer cette interruption il faut utiliser la commande « Sense Interrupt Status ».

—  $\overline{RD}$  (*Read strobe*)

L'entrée RD est utilisé pour permettre le transfert de données depuis le FDC vers le bus des données, lorsqu'il se trouve à niveau bas et que soit  $\overline{CS}$ , soit  $\overline{DACK}$  est à niveau haut.

- $\overline{WR}$  (*WRite strobe*)  
L'entrée  $\overline{WR}$  permet le transfert des données vers le FDC depuis les bus des données, lorsqu'il est à niveau bas.
- A0 (*Data/Status Select*)  
L'entrée A0 sélectionne l'origine, registre des données (A0 = 1) ou registre de statut (A0 = 0), des données accessibles par le bus des données.
- $\overline{CS}$  (*Chip Select*)  
Le FDC est accessible lorsque  $\overline{CS}$  est à niveau bas, ce qui rend actif  $\overline{RD}$  et  $\overline{WR}$ .
- DB0–DB7 (*Data Bus*)  
DB0–DB7 constitue un bus de données bidirectionnel de 8 bits. Il est désactivé lorsque  $\overline{CS}$  est à niveau haut.
- DRQ (*Dma ReQuest*)  
Le FDC place la sortie DRQ à niveau haut pour une requête de transfert DMA.
- $\overline{DACK}$  (*Dma ACKnowledge*)  
Lorsque l'entrée  $\overline{DACK}$  est à niveau bas, un cycle DMA est actif : le contrôleur est en train d'effectuer un transfert DMA.
- TC (*Terminal Count*)  
L'entrée TC à niveau haut indique la fin d'un transfert DMA.
- INDEX  
L'entrée INDEX est à niveau haut au début d'une piste.
- INT (*INTerrupt*)  
La sortie INT spécifie une requête d'interruption de la part du FDC. En mode Non-DMA, le signal est émis pour chaque octet. En mode DMA, il est émis à la fin d'une opération.
- CLK (*CLock*)  
CLK est l'entrée du FDC pour un signal carré d'horloge, à niveau TTL et en simple phase à 8 Mhz ou à 4 Mhz.
- WCLK (*Write CLock*)  
L'entrée WCLK initialise le taux d'écriture des données du FDD. Il s'agit de 500 Khz pour les lecteurs FM, 1 Mhz pour les lecteurs MFM pour les opérations à 8 Mhz du FDC.
- WINDOW (*Read Data WINDOW*)  
L'entrée WINDOW est engendrée par le PLL (*Phase-Locked Loop*). Elle est utilisée pour les données d'exemple du FDD et pour distinguer les bits de données et d'horloge du FDC.
- RDATA (*Read DATA*)  
L'entrée RDATA permet de lire des données depuis le FDD, contenant des bits de données et d'horloge. Pour éviter un blocage, il faut utiliser ensemble RDATA et WINDOW.
- WDATA (*Write DATA*)  
WDATA est la sortie horloge et données vers le FDD.
- WE (*Write Enable*)  
La sortie WE permet d'écrire des données dans le FDD.
- SYNC (*VCO Sync*)  
La sortie SYNC inhibe le VCO du PLL à niveau bas et l'active à niveau haut.

- MF $\overline{M}$  (*MF $\overline{M}$  mode*)  
La sortie MF $\overline{M}$  montre le mode d'opération du VCO. Il est à niveau haut pour MF $\overline{M}$ , à niveau bas pour MF.
- SIDE (*Head Select*)  
La tête 1 est choisie lorsque l'entrée SIDE est 1 (niveau haut), la tête 0 lorsque SIDE est 0.
- US0, US1 (*Unit Select 0, 1*)  
Les entrées US0 et US1 permettent le choix entre quatre lecteurs de disquette.
- PS0, PS1 (*Preshift 0, 1*)  
Les sorties PS1 et PS0 sont les signaux de requête de précompensation en écriture pour le mode MF $\overline{M}$  :

PS0	PS1	Shift (MF $\overline{M}$ WDATA)
0	0	Normal
0	1	Late
1	0	Early
1	1	-

- READY  
L'entrée READY indique que le FDD est prêt à recevoir des données.
- HDLD (*Head Load*)  
La sortie HDLD spécifie à la tête de lecture-écriture du FDD de s'approcher de la disquette.
- FLT/TRK0 (*Fault/Track 0*)  
En mode lecture-écriture, l'entrée FLT détecte les conditions d'échec du FDD. En mode recherche, TRK0 indique que la piste en cours est 0.
- WPRT/2SIDE (*Write Protect/Two Side*)  
En mode lecture-écriture, l'entrée WPRT détecte le statut de protection en écriture. En mode recherche, 2SIDE indique les disquettes à deux faces.
- FLTR/STEP (*Fault Reset/Step*)  
En mode lecture-écriture, la sortie FLTR réinitialise la bascule d'erreur du FDD. En mode recherche, STEP émet des pulsations d'étape pour déplacer la tête vers un autre cylindre.
- LCT/DIR (*Low Current/Direction*)  
En mode lecture-écriture, la sortie LCT indique que la tête de lecture-écriture est positionnée à un cylindre supérieur à 42. En mode recherche, la sortie DIR détermine la direction dans laquelle la tête se déplacera lorsqu'elle recevra une impulsion d'étape. Si DIR est 0, les recherches sont effectuées en arrière, en avant si DIR est 1.
- $\overline{RW}$ /SEEK (*Read-Write/Seek*)  
La sortie  $\overline{RW}$ /SEEK spécifie le mode lecture-écriture à niveau bas, recherche à niveau haut.
- GND (*Ground*)  
Doit être relié à la terre.
- Vcc (+5V)  
Doit être relié à une alimentation de +5 V.



### 10.2.2 Les registres du FDC

Le PD765 comporte trois registres et a donc besoin de trois ports : le *registre de sortie numérique* (DOR pour *Digital Output Register*), le *registre de statut* (*Main Status Register*) et le *registre de données* (*Data Register*).

Registre de sortie numérique DOR.- La structure de ce registre est la suivante :

7	6	5	4	3	2	1	0
MOTD	MOTC	MOTB	MOTA	DMA	REST	DR1	DR0

- MOTD, MOTC, MOTB, MOTA : contrôle du moteur pour les lecteurs de disquette D, C, B et A respectivement (1 = démarrage du moteur, 0 = arrêt du moteur).
- DMA : DMA et canal IRQ (1 = activé, 0 = désactivé).
- REST : réinitialisation du contrôleur (1 = contrôleur activé, 0 = exécuter la réinitialisation du contrôleur).
- DR1, DR0 : choix du lecteur de disquette [00 = lecteur 0 (A), 01 = lecteur 1 (B), 10 = lecteur (C), 11 = lecteur 3 (D)].

On ne peut qu'écrire dans ce registre. Si le bit REST vaut 1, le contrôleur accepte et exécute les commandes. S'il est égal à zéro, le contrôleur ignore toutes les commandes et effectue une réinitialisation de tous les registres internes (autres que DOR).

Un lecteur de disquette ne peut être choisi que si son moteur est en marche (on peut le mettre en marche au moment du choix).

Exemple 1.- Pour démarrer le moteur du lecteur de disquette A et le sélectionner pour qu'il soit prêt pour une opération, on utilise les données suivantes :

- MOTA = 1 (démarrage du moteur du lecteur A),
- DMA = 1 (si on veut utiliser le DMA et les interruptions),
- REST = 1 (activation du contrôleur pour que les commandes puissent être exécutées),
- DR1, DR0 = 00 (sélection du lecteur A),
- tous les autres bits à zéro.

Ainsi  $16 + 8 + 4 + 0 = 28$ , ou 01Ch, est envoyé au port adéquat (3f2h sur l'IBM PC) :

```
mov    al,01ch
mov    dx,03f2h
out    dx,al
```

Exemple 2.- Pour réinitialiser le contrôleur, il faut envoyer 0 au port 3f2h :

```
mov    al,0
mov    dx,03f2h
out    dx,al
```

Ceci a pour effet d'arrêter les moteurs de tous les lecteurs de disquette, de ne sélectionner aucun lecteur, de désactiver le DMA et la ligne IRQ et de réinitialiser les registres.

Registre de statut principal MSR.- La structure de ce registre est la suivante :

7	6	5	4	3	2	1	0
MRQ	DIO	NDMA	BUSY	ACTD	ACTC	ACTB	ACTA

- MRQ (pour *Main ReQuest*) : 1 = le registre des données est prêt à recevoir ou envoyer des données ou des commandes, 0 = registre des données non prêt.
- DIO (pour *Data Input/Output*) : 1 = du contrôleur vers le microprocesseur, 0 = du microprocesseur vers le contrôleur.
- NDMA (pour *Non-DMA mode*) : 1 = contrôleur non en mode DMA (dans ce cas, le contrôleur émet une interruption matérielle chaque fois qu'il veut recevoir ou envoyer un octet de données), 0 = contrôleur en mode DMA (qui peut être utilisé pour transférer des données vers ou depuis la mémoire vive).
- BUSY : 1 = une instruction est en train d'être effectuée, 0 = pas d'instruction en cours.
- ACTD, ACTC, ACTB, ACTA : le lecteur correspondant est actif (1) ou non actif (0). Actif veut dire que le lecteur est en train de positionner sa tête de lecture-écriture ou en train de se recalibrer.

Le MSR est seulement lu. Il contient les informations sur le statut du contrôleur.

Exemple 3.- Pour tester si le contrôleur est prêt à recevoir des commandes ou des données, il est nécessaire de tester MRQ et DIO. Ceci implique de lire le port, de masquer les bits et d'effectuer une comparaison :

```
mrqloop:
    mov dx,03f4h
    in  al,dx
    and al,0c0h
    cmp al,080h
    jne mrqloop
```

Ce code bouclera jusqu'à ce que le contrôleur dise qu'il est prêt à recevoir des données.

Registre des données.- C'est un registre de huit bits qui fournit un accès indirect à une pile de registres. Une commande nécessite de un à neuf octets; le premier octet spécifie au contrôleur le nombre d'octets nécessaires. Le contrôleur envoie les octets de commande aux registres adéquats de sa pile, ce qui permet de se passer d'un registre d'index, utilisé par exemple dans les contrôleurs graphiques.

### 10.2.3 Le jeu de commandes du FDC

Le  $\mu$ PD765 comporte un jeu de 13 commandes, résumées dans le tableau suivant :

Nom de la commande	Fonction
Commandes de transfert de données	
Lire la piste complète	x2h
Écrire un secteur	x5h
Lire un secteur	x6h
Écrire sur un secteur effacé	x9h
Lire un secteur effacé	xch
Formater une piste	xdh
Commandes de contrôle	
Corriger les données du lecteur	x3h
Vérifier le statut du lecteur	x4h
Calibrer le lecteur	x7h
Vérifier le statut de l'interruption	x8h
Lire l'identificateur du secteur	xah
Rechercher/ranger la tête	xfh

Toutes les commandes sont transférées *via* le registre de donnée. Avant d'écrire une commande ou de lire l'octet de statut, il est nécessaire de lire le bit MRQ du registre MSR de façon à s'assurer que le registre de données est prêt à recevoir un octet. On doit également fixer le format du lecteur avant les opérations de lecture, d'écriture et de formatage.

### 10.2.3.1 Format des commandes de transfert de données

Ce sont les commandes utilisées pour transférer des données entre une disquette et la mémoire vive ou pour formater une piste. Toutes les commandes de transfert des données renvoient leurs résultats en utilisant le même format, résumé dans le tableau suivant :

Octet \ Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
0	M	F	S	0	0	1	1	0
1	x	x	x	x	x	HD	DR1	DR0
2	Cylindre							
3	Tête							
4	Numéro de secteur							
5	Taille du secteur							
6	Longueur de la piste/numéro de secteur maximum							
7	Longueur de GAP3							
8	Longueur des données							

- Le bit **M** du premier octet spécifie s'il s'agit d'une opération multi-pistes, c'est-à-dire qu'on lit les deux pistes du cylindre en utilisant les deux têtes à la fois (1) ou d'un seul côté (0).
- Le bit **F** spécifie la méthode de codage : 1 pour MFM et 0 pour FM.
- Le bit **S** (pour *Skip*) spécifie le mode de dépassement : si  $S = 1$ , on doit passer les DAM (*Data Address Mark*) effacées et ne pas le faire si  $S = 0$ .
- Le bit **HD** (pour *HeaD*) du deuxième octet spécifie le numéro de la tête de lecture-écriture. Il doit désigner la même tête que dans le troisième octet.
- Les bits **DR1–DR0** spécifient le lecteur de la façon suivante : 00 = lecteur 0 (A), 01 = lecteur 1 (B), 10 = lecteur 2 (C) et 11 = lecteur 3 (D).
- Les octets 2, 3 et 4 permettent de spécifier le premier secteur à lire (ce qui ne sert à rien pour cette première commande).
- Le cinquième octet spécifie la taille du secteur : 0 = 128 octets, 1 = 256 octets, 2 = 512 octets, 3 = 1 024 octets, ..., 7 = 16 KiO.
- Le sixième octet spécifie le nombre de secteurs par piste ou le numéro maximum de secteur pour lequel l'instruction doit être exécutée.
- Le septième octet spécifie la longueur de GAP3 avec un minimum de 32. La valeur standard est 42.
- Le huitième octet spécifie la longueur des données, en octets, et n'a de sens que s'il s'agit de 0 (sinon on a toujours FFh).

### 10.2.3.2 Lecture d'une piste (x2h)

Lorsqu'une commande de lecture de piste est émise, les données d'une piste sont complètement lues. La spécification du secteur est ignorée pour cette commande : la lecture commence au premier secteur qui suit IDAM (*Index Address Mark*), en lisant secteur par secteur (sans se préoccuper du numéro de secteur logique spécifié dans ID), jusqu'à ce que la fin de la piste soit atteinte.

La piste est considérée comme un bloc continue de données. Le tampon de lecture doit être assez grand pour contenir l'ensemble des données. Les opérations multi-pistes ne sont donc pas permises pour cette commande.

L'envoi des neuf octets de commande décrits précédemment constitue la *phase de commande*. Elle est suivie d'une *phase de résultats*, constituée de sept octets :

Octet \ Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
0	ST0							
1	ST1							
2	ST2							
3	Cylindre							
4	Tête							
5	Numéro de secteur							
6	Taille du secteur							

Les registres de statut ST0–ST2 renvoient des informations qui peuvent nous aider, soit à confirmer une exécution correcte de la commande, soit à déterminer la cause d'une erreur :

— Le format de ST0 est :

7	6	5	4	3	2	1	0
IC <sub>1</sub>	IC <sub>0</sub>	SE	UC	NR	HD	US <sub>1</sub>	US <sub>0</sub>

- IC<sub>1</sub>–IC<sub>0</sub> constitue le code d'interruption (*Interrupt Code*) :
  - 00 = terminaison normale (la commande s'est terminée sans erreur).
  - 01 = terminaison anormale (le contrôleur a commencé l'exécution de la commande mais n'a pas pu la terminer correctement).
  - 10 = commande non valide (le contrôleur n'a donc pas commencé l'exécution de la commande).
  - 11 = terminaison anormale (le lecteur n'était pas prêt).
- SE (*Seek End*) indique que le contrôleur a terminé une commande de recherche ou de calibration ou a exécuté correctement une commande de lecture ou d'écriture comprenant une recherche implicite.
- UC (*Unity Check*) est positionné si le lecteur a échoué ou si une recalibration ne peut pas trouver la piste 0 après 79 impulsions.
- NR (*drive Not Ready*) est positionné si le lecteur n'est pas prêt.
- HD (*Head*) spécifie la tête de lecture actuellement active.
- US<sub>1</sub>–US<sub>0</sub> (*Unit Select*) spécifie le lecteur actuellement sélectionné.

— Le format de ST1 est :

7	6	5	4	3	2	1	0
EN	xx	DE	TO	xx	NDAT	NW	NID

- EN (*ENd of cylinder*) est positionné lorsque le compteur de secteur excède le nombre de secteurs de la piste, c'est-à-dire lorsque le contrôleur essaie d'accéder à un secteur se trouvant après le dernier secteur du cylindre.
  - DE (*Data Error*) est positionné lorsque le contrôleur a détecté une erreur dans le champ ID ou dans le champ de données d'un secteur.
  - TO (*Time-Out*) est positionné lorsqu'aucun signal n'a été reçu de la part du contrôleur DMA ou du microprocesseur dans l'intervalle de temps requis.
  - NDAT (*No DATa*) est positionné lorsque le secteur spécifié n'a pas été trouvé par le contrôleur ou lorsque le contrôleur ne peut pas lire ID ou lorsque le contrôleur ne peut pas déterminer correctement la suite de secteurs.
  - NW (*Not Writable*) est positionné lorsque le disque est protégé en écriture alors qu'on essaie de lire.
  - NID (*No Address mark*) est positionné lorsque ID n'a pas été trouvé après une révolution complète du disque ou lorsque le contrôleur ne peut pas trouver un motif DAM ou le secteur spécifié.
- Le format de ST2 est :

7	6	5	4	3	2	1	0
xx	DADM	CRCE	WCYL	SEQ	SERR	BCYL	NDAM

- DADM (*Deleted Address Mark*) est positionné lorsqu'un DADM est détecté lors d'une commande de lecture d'un secteur ou qu'un DAM est détecté lors d'une commande de lecture d'un secteur effacé.
- CRCE (*CRC Error*) est positionné lorsqu'une erreur de CRC est décelée dans le champ données du secteur.
- WCYL (*Wrong CYLinder*) est positionné lorsque la piste spécifiée par le contrôleur et celle spécifiée par l'ID sont différentes.
- SEQ (*Seek Equal*) est positionné lorsque la condition *seek equal* est remplie.
- SERR (*Seek ERRor*) est positionné lorsque le contrôleur ne trouve pas le secteur correspondant lors d'une recherche sur le cylindre.
- BCYL (*Bad CYLinder*) indique que l'adresse de piste dans ID diffère de l'adresse de piste spécifiée par le contrôleur.
- NDAM (*Not DAM*) est positionné lorsque le contrôleur ne peut pas trouver un DAM valide ou effacé.

**10.2.3.3 Écriture d'un secteur (x5h)**

Le format de cette commande est le même que pour la commande précédente, n'en différant que par le premier demi-octet de poids faible :

Octet \ Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
0	M	F	S	0	0	1	0	1
1	x	x	x	x	x	HD	DR1	DR0
2	Cylindre							
3	Tête							
4	Numéro de secteur							
5	Taille du secteur							
6	Longueur de la piste/numéro de secteur maximum							
7	Longueur de GAP3							
8	Longueur des données							

Elle permet de transférer un ou plusieurs secteurs de la mémoire vive vers le contrôleur, à partir duquel ils sont transférés au disque. Lorsque le contrôleur écrit un secteur, il écrit également un DAM valide. Cette commande peut concerner les deux têtes. La phase de résultats est la même que pour la commande précédente.

**10.2.3.4 Lecture d'un secteur (x6h)**

Le format de cette commande est le même que pour la première commande, n'en différant que par le premier demi-octet de poids faible :

Octet \ Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
0	M	F	S	0	0	1	1	0
1	x	x	x	x	x	HD	DR1	DR0
2	Cylindre							
3	Tête							
4	Numéro de secteur							
5	Taille du secteur							
6	Longueur de la piste/numéro de secteur maximum							
7	Longueur de GAP3							
8	Longueur des données							

Elle permet de transférer un ou plusieurs secteurs ayant un DAM valide du disque vers le contrôleur, puis vers la mémoire vive. La phase de résultats est la même que pour la première commande.

**10.2.3.5 Écriture d'un secteur effacé (x9h)**

Le format de cette commande est le même que pour la première commande, n'en différant que par le premier octet :

Octet \ Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
0	M	F	0	0	1	0	0	1
1	x	x	x	x	x	HD	DR1	DR0
2	Cylindre							
3	Tête							
4	Numéro de secteur							
5	Taille du secteur							
6	Longueur de la piste/numéro de secteur maximum							
7	Longueur de GAP3							
8	Longueur des données							

Elle effectue la même chose que la commande d'écriture d'un secteur sauf qu'elle écrit un DDAM au lieu d'un DAM normal. La phase de résultats est la même que pour la première commande.

**10.2.3.6 Lecture d'un secteur effacé (xCh)**

Le format de cette commande est le même que pour la première commande, n'en différant que par le premier octet :

Octet \ Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
0	M	F	0	0	1	1	0	0
1	x	x	x	x	x	HD	DR1	DR0
2	Cylindre							
3	Tête							
4	Numéro de secteur							
5	Taille du secteur							
6	Longueur de la piste/numéro de secteur maximum							
7	Longueur de GAP3							
8	Longueur des données							

Elle effectue la même chose que la commande de lecture d'un secteur sauf qu'elle ne peut lire que les secteurs avec un DDAM. Les secteurs ayant un DAM normal sont ignorés. La phase de résultats est la même que pour la première commande.



**10.2.3.7 Formatage d'une piste (xDh)**

Le format de cette commande est le suivant :

Octet \ Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
0	0	F	0	0	1	1	0	1
1	x	x	x	x	x	HD	DR1	DR0
2	Taille du secteur							
3	Longueur de la piste							
4	Longueur de GAP3							
5	Octet de remplissage							

Cette commande formate une piste. Un tampon de format constitué de quatre octets doit être fourni pour chaque secteur de la piste. Ce tampon contient l'identificateur ID du secteur correspondant. Le tampon doit être suffisamment grand pour contenir les données nécessaires pour tous les secteurs de la piste. Le format du tampon est le suivant :

Octet	Commande
0	Piste
1	Tête
2	Numéro de secteur
3	Taille du secteur

où la taille du secteur utilise les codes décrits lors de la première commande.

Il vaut mieux programmer le contrôleur de DMA pour qu'il lise le tampon de formats depuis un canal DAM (le canal 2 dans le cas du PC). On peut cependant, également, transférer les données de formatage en utilisant un échange de données piloté par interruption. Dans ce cas, le contrôleur émet une interruption matérielle avant le formatage de chaque secteur. La routine de service peut alors transférer les quatre octets de format pour le prochain secteur à formater.

Le formatage débute lorsque le lecteur a fourni un signal sur la broche IDX, indiquant ainsi le début d'une piste. Les secteurs sont formatés l'un après l'autre jusqu'à ce que le lecteur retransmette ce même signal, indiquant cette fois la fin de la piste (notons que le début et la fin de la piste correspondent au même point, matérialisé par le trou d'index de la disquette).

La phase de résultats est la même que pour la première commande.

**10.2.3.8 Correction des données du lecteur (x3h)**

Le format de cette commande est le suivant :

Octet \ Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
0	0	0	0	0	0	0	1	1
1	Step Rate				Head Unload Time			
2	Head Load Time				NDM			

Cette commande est utilisée pour transmettre les données de contrôle mécanique au contrôleur pour tous les lecteurs de disquette connectés, conformément aux tableaux ci-dessous :

Step Rate (ms)				
Entry	Data Transfer Rate			
	1M	500k	300k	250k
0h	8.0	16	26.7	32
1h	7.5	15	25.0	30
2h	7.0	14	23.3	28
...	...	...	...	...
Eh	1.0	2	3.3	4
Fh	0.5	1	1.7	2

Head Unload Time (ms)				
Entry	Data Transfer Rate			
	1M	500k	300k	250k
0h	128	256	426	512
1h	8	16	26.7	32
2h	16	32	53.3	64
...	...	...	...	...
Eh	112	224	373	448
Fh	120	240	400	480

Head Load Time (ms)				
Entry	Data Transfer Rate			
	1M	500k	300k	250k
0h	128	256	426	512
1h	1	2	3.3	4
2h	2	4	6.6	8
...	...	...	...	...
Eh	126	252	420	504
Fh	127	254	423	508

Le champ NDM (*Non-DMA Mode*) est égal à 0 pour un transfert des données par DMA et à 1 sinon.

Cette commande n'a pas de phase de résultat.

**10.2.3.9 Vérification du statut d'un lecteur (x4h)**

Le format de cette commande est le suivant :

Octet \ Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
0	0	F	0	0	1	1	0	1
1	x	x	x	x	x	HD	DR1	DR0

Cette commande renvoie des informations de statut relatives à l'état des lecteurs de disquettes connectées.

La phase de résultats consiste à lire un octet :

Octet \ Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
0	ST3							

Le registre de statut 3 contient des informations sur le lecteur : Le format de ST0 est :

7	6	5	4	3	2	1	0
ESIG	WPDR	RDY	TRK0	DSDR	HDDR	DS1	DS0

- ESIG (*Error SIGnal*) est positionné lorsque le signal d'erreur du lecteur est actif, c'est-à-dire lorsqu'une erreur est survenue.
- WPDR (*Write PRotection*) est positionné lorsque la disquette est protégée en écriture.
- RDY (*ReaDY*) est positionné lorsque le lecteur est prêt.
- TRK0 (*TRacK 0*) est positionné lorsque la tête est au-dessus de la piste 0.
- DSDR (*Double Sided DRive*) est positionné lorsque le lecteur peut lire les deux côtés d'une disquette.
- HDDR (*HeaD DRive*) indique la tête active.
- DS1-DS0 spécifie le lecteur actuellement sélectionné.

**10.2.3.10 Calibration d'un lecteur de disquette (x7h)**

Le format de cette commande est le suivant :

Octet \ Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
0	0	0	0	0	0	1	1	1
1	x	x	x	x	x	0	DR1	DR0

Cette commande est utilisée pour positionner la tête de lecture-écriture sur le cylindre 0. Si une erreur de recherche survient au cours de l'accès à un secteur, la tête peut être déplacée à un cylindre absolu pour recalibrer le lecteur.

Cette commande ne renvoie pas de phase de résultat mais une interruption est émise une fois qu'elle a été effectuée.

Lorsque le contrôleur reçoit cette commande, il positionne le signal DIR à 0 et passe au lecteur jusqu'à 79 impulsions de déplacement de la tête de lecture-écriture. Après chacune de ces impulsions, le contrôleur vérifie le signal TRK0. S'il est actif (c'est-à-dire si la tête se trouve au-dessus de la piste 0), le contrôleur positionne le bit SE du registre de statut 0 et termine la commande. Si TRK0 n'est pas actif après 79 impulsions de déplacement, le contrôleur positionne les bits SE et EC du registre de statut 0 et termine la commande.

Pour recalibrer le lecteur, il se peut qu'on doive émettre plusieurs commandes de recalibration, en particulier si le lecteur a plus que 80 pistes. Après avoir effectué cette commande, on doit toujours vérifier que la tête est correctement positionnée au-dessus de la piste 0 en utilisant la commande de vérification du statut d'interruption. Une recalibration est toujours nécessaire au démarrage, pour initialiser correctement la position de la tête.

**10.2.3.11 Vérification du statut d'interruption (x8h)**

Le format de cette commande est le suivant :

Octet \ Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
0	0	0	0	0	0	0	0	0

Cette commande est utilisée pour vérifier les informations de statut sur l'état du contrôleur dans la phase de résultats lorsque le contrôleur a émis une interruption.

Le signal d'interruption est réinitialisé par cette commande, qui détermine la source de l'interruption *via* le registre de statut ST0. Si la commande est émise alors qu'il n'y a pas d'interruption en attente, la valeur 80h est renvoyée dans ST0, correspondant au message de commande non valide.

Une interruption est émise dans les cas suivants :

- au début de la phase des résultats des commandes :
  - lecture d'un secteur ;
  - lecture d'un secteur effacé ;
  - écriture d'un secteur ;
  - écriture sur un secteur effacé ;
  - lecture d'une piste ;
  - formatage d'une piste ;
  - lecture d'un ID de secteur ;
  - vérification.
- après l'exécution des commandes suivantes, qui n'ont pas de phase de résultats :
  - calibration d'un lecteur ;
  - recherche ;
  - recherche relative.
- pour l'échange de données entre la mémoire vive et le contrôleur lorsque l'échange piloté par interruption est actif (autrement dit lorsqu'on n'utilise pas le DMA).

La phase de résultats est constituée de deux octets :

Octet \ Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
0	ST0							
1	Cylindre en cours							

**10.2.3.12 Lecture de l'ID d'un secteur (xAh)**

Le format de cette commande est le suivant :

Octet \ Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
0	0	F	0	0	1	0	1	0
1	x	x	x	x	x	HD	DR1	DR0

Cette commande est utilisée pour lire le premier identificateur de secteur ID que le contrôleur est capable de détecter. En utilisant cette commande, il est possible de déterminer la position en cours de la tête de lecture-écriture. Si on n'arrive à lire aucun ID lors d'une révolution complète de la disquette, le contrôleur émet un message d'erreur, que l'on récupère dans ST0-2.

La phase de résultats est constituée des sept octets habituels :

Octet \ Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
0	ST0							
1	ST1							
2	ST2							
3	Cylindre							
4	Tête							
5	Numéro de secteur							
6	Taille du secteur							

**10.2.3.13 Rechercher/ranger la tête (xFh)**

Le format de cette commande est le suivant :

Octet \ Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
0	0	0	0	0	1	1	1	1
1	x	x	x	x	x	HD	DR1	DR0
2	Cylindre							

La commande de recherche de la tête, quelquefois appelée commande de rangement de la tête, déplace la tête de lecture-écriture sur le cylindre spécifié. Lorsque le contrôleur reçoit cette commande, il compare le numéro de cylindre transmis au numéro de cylindre en cours. Le signal de direction (DIR) est alors positionné et des impulsions du moteur pas à pas sont émises jusqu'à ce que les deux numéros de cylindre coïncident.

Cette commande n'a pas de phase de résultats.

**10.2.3.14 Commande non valide**

Lorsqu'une commande non valide est émise, le contrôleur positionne le bit 7 de ST0. La phase de résultats est alors :

Octet \ Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
0	ST0							

### 10.3 Cas de l'IBM PC

Sur l'IBM/XT, il peut y avoir deux contrôleurs. Ils utilisent le canal 2 de DMA pour le transfert des données, l'émission d'une requête d'interruption matérielle s'effectue *via* IRQ6 pour être servie par INT 0Eh.

	Adresse primaire	Adresse secondaire	Écriture (W) Lecture (R)
Adresse de base	3F0h	370h	
Digital Output Register DOR	3F2h	372h	W
Main Status Register	3F4h	374h	R
Data Register	3F5h	375h	R/W
Canal DMA	2	2	
IRQ	6	6	
INTR	0Eh	0Eh	

## 10.4 Commentaire du BIOS : lecteur de disquette

### 10.4.1 Zone de communication du BIOS concernant le lecteur de disquette

Nous avons déjà vu la description de la zone de communication du BIOS consacrée au lecteur de disquette au chapitre 3. Elle débute à l'adresse 0400:3Eh et présente la structure suivante :

Adresse	Variable	Signification
3E	SEEK_STATUS	Réinitialisation
3F	MOTOR_STATUS	État du moteur
40	MOTOR_COUNT	Durée de mise en arrêt
41	DISKETTE_STATUS	Code de retour
42-48	NEC_STATUS	État du contrôleur NEC

Les quatre premiers octets sauvegardent l'état des lecteurs de disquettes pour chaque opération. Les sept octets de NEC\_STATUS contiennent l'état retourné par le contrôleur de disquette après chaque opération, dont nous avons vu qu'il est constitué au plus de sept octets. Un résumé sur un octet est placé par le BIOS dans l'octet DISKETTE\_STATUS.

Les octets MOTOR\_STATUS et MOTOR\_COUNT contrôlent la durée d'arrêt du moteur du lecteur de disquette. Le premier octet signale que l'unité de disquette est active et le second détermine la durée de rotation de la disquette après une opération. MOTOR\_COUNT contient une valeur de compteur décrétementée en fonction du compteur d'impulsion. Par défaut ce temps de rotation supplémentaire est d'environ deux secondes.

## 10.4.2 Choix de la fonction

### 10.4.2.1 La sous-routine principale

La routine de service des entrées-sorties sur disquette (INT 13h) commence à la ligne 2301 du listing :

```

EC52 363031      2301  F3    DB      '601',13,10      ; DISKETTE ERROR
EC55 0D
EC56 0A

2302
2303 ;-- INT 13 -----
2304 ; DISKETTE I/O :
2305 ; THIS INTERFACE PROVIDES ACCESS TO THE 5 1/4 DISKETTE DRIVES :
2306 ; INPUT :
2307 ; (AH)=0 RESET DISKETTE SYSTEM :
2308 ; HARD RESET TO NEC, PREPARE COMMAND, RECAL REQUIRED :
2309 ; ON ALL DRIVES :
2310 ; (AH)=1 READ THE STATUS OF THE SYSTEM INTO (AL) :
2311 ; DISKETTE_STATUS FROM LAST OPERATION IS USED :
2312 ; :
2313 ; REGISTERS FOR READ/WRITE/VERIFY/FORMAT :
2314 ; (DL) - DRIVE NUMBER (0-3 ALLOWED, VALUE CHECKED) :
2315 ; (DH) - HEAD NUMBER (0-1 ALLOWED, NOT VALUE CHECKED) :
2316 ; (CH) - TRACK NUMBER (0-39; NOT VALUE CHECKED) :
2317 ; (CL) - SECTOR NUMBER (1-8, NOT VALUE CHECKED, :
2318 ; NOT USED FOR FORMAT) :
2319 ; (AL) - NUMBER OF SECTORS ( MAX = 8, NOT VALUE CHECKED, NOT USED :
2320 ; FOR FORMAT) :
2321 ; (ES:BX) - ADDRESS OF BUFFER ( NOT REQUIRED FOR VERIFY) :
2322 ; :
2323 ; (AH)=2 READ THE DESIRED SECTORS INTO MEMORY :
2324 ; (AH)=3 WRITE THE DESIRED SECTORS FROM MEMORY :
2325 ; (AH)=4 VERIFY THE DESIRED SECTORS :
2326 ; (AH)=5 FORMAT THE DESIRED TRACK :
2327 ; FOR THE FORMAT OPERATION, THE BUFFER POINTER (ES,BX) :
2328 ; MUST POINT TO THE COLLECTION OF DESIRED ADDRESS FIELDS :
2329 ; FOR THE TRACK. EACH FIELD IS COMPOSED OF 4 BYTES, :
2330 ; (C,H,R,N), WHERE C = TRACK NUMBER, H=HEAD NUMBER, :
2331 ; R = SECTOR NUMBER, N= NUMBER OF BYTES PER SECTOR :
2332 ; (00=128, 01=256, 02=512, 03=1024). THERE MUST BE ONE :
2333 ; ENTRY FOR EVERY SECTOR OF THE TRACK. THIS INFORMATION :
2334 ; IS USED TO FIND THE REQUESTED SECTOR DURING READ/WRITE :
2335 ; ACCESS. :
2336 ; :
2337 ; DATA VARIABLE -- DISK_POINTER :
2338 ; DOUBLE WORD POINTER TO THE CURRENT SET OF DISKETTE PARAMETERS :
2339 ; OUTPUT :
2340 ; AH = STATUS OF OPERATION :
2341 ; STATUS BITS ARE DEFINED IN EQUATES FOR :
2342 ; DISKETTE_STATUS VARIABLE IN THE DATA SEGMENT OF THIS :
2343 ; MODULE. :
2344 ; CY = 0 SUCCESSFUL OPERATION (AH=0 ON RETURN) :
2345 ; CY = 1 FAILED OPERATION (AH HAS ERROR REASON) :
2346 ; FOR READ/WRITE/VERIFY :
2347 ; DS,BX,DX,CH,CL PRESERVED :
2348 ; AL = NUMBER OF SECTORS ACTUALLY READ :
2349 ; ***** AL MAY NOT BE CORRECT IF TIME OUT ERROR OCCURS :
2350 ; NOTE: IF AN ERROR IS REPORTED BY THE DISKETTE CODE, THE :
2351 ; APPROPRIATE ACTION IS TO RESET THE DISKETTE, THEN RETRY :
2352 ; THE OPERATION. ON READ ACCESSES, NO MOTOR START DELAY :
2353 ; IS TAKEN, SO THAT THREE RETRIES ARE REQUIRED ON READS :
2354 ; TO ENSURE THAT THE PROBLEM IS NOT DUE TO MOTOR :
2355 ; START-UP. :
2356 ;-----
2357 ASSUME CS:CODE,DS:DATA,ES:DATA
2358 ORG 0EC59H
2359 DISKETTE_IO PROC FAR
2360 STI ; INTERRUPTS BACK ON
2361 PUSH BX ; SAVE ADDRESS
2362 PUSH CX
2363 PUSH DS ; SAVE ALL REGISTERS DURING OPERATION
2364 PUSH SI

```



```

EC5E 57          2365      PUSH   DI
EC5F 55          2366      PUSH   BP
EC60 52          2367      PUSH   DX
EC61 88EC       2368      MOV    BP,SP          ; SET UP POINTER TO HEAD PARM
EC63 E8F300     2369      CALL  DDS
EC66 E81C00     2370      CALL  J1              ; CALL THE REST TO ENSURE DS RESTORED
EC69 880400     2371      MOV    BX,4           ; GET THE MOTOR WAIT PARAMETER
EC6C E8F001     2372      CALL  GET_PARM
EC6F 88264000   2373      MOV    MOTOR_COUNT,AH ; SET THE TIMER COUNT FOR THE MOTOR
EC73 8A264100   2374      MOV    AH,DISKETTE_STATUS ; GET STATUS OF OPERATION
EC77 80FC01     2375      CMP    AH,1           ; SET THE CARRY FLAG TO INDICATE
EC7A F5         2376      CMC
EC7B 5A         2377      POP   DX              ; RESTORE ALL REGISTERS
EC7C 50         2378      POP   BP
EC7D 5F         2379      POP   DI
EC7E 5E         2380      POP   SI
EC5F 1F         2381      POP   DS
EC80 59         2382      POP   CX
EC81 5B         2383      POP   BX              ; RECOVER ADDRESS
EC82 CA0200     2384      RET    2              ; THROW AWAY SAVED FLAGS
                2385      DISKETTE_IO
                2386      ENDP

EC85           2387      J1     PROC   NEAR
EC85 8AF0       2388      MOV    DH,AL          ; SAVE # SECTORS IN DH
EC87 80263F007F 2389      AND    MOTOR_STATUS,07FH ; INDICATE A READ OPERATION
EC8C 0AE4       2390      OR     AH,AH          ; AH=0
EC8E 7427       2391      JZ     DISK_RESET
EC90 FECC       2392      DEC   AH              ; AH=1
EC92 7473       2393      JZ     DISK_STATUS
EC94 C606410000 2394      MOV    DISKETTE_STATUS,0 ; RESET THE STATUS INDICATOR
EC99 80FA04     2395      CMP    DL,4           ; TEST FOR DRIVE IN 0-3 RANGE
EC9C 7313       2396      JAE   J3              ; ERROR IF ABOVE
EC9E FECC       2397      DEC   AH              ; AH=2
ECA0 7469       2398      JZ     DISK_READ
ECA2 FECC       2399      DEC   AH              ; AH=3
ECA4 7503       2400      JNZ   J2              ; TEST_DISK_VERF
ECA6 E99500     2401      JMP   DISK_WRITE
ECA9           2402      J2:
ECA9 FECC       2403      DEC   AH              ; TEST_DISK_VERF
ECAB 7467       2404      JZ     DISK_VERF
ECAD FECC       2405      DEC   AH              ; AH=5
ECAF 7467       2406      JZ     DISK_FORMAT
ECB1           2407      J3:
ECB1 C606410001 2408      MOV    DISKETTE_STATUS,BAD_CMD ; BAD_COMMAND
ECB6 C3         2409      RET
                2410      J1     ENDP
                2411

```

Commentaires.- 1°) L'adresse absolue du code est EC59h (ligne 2358) pour que celui-ci corresponde avec le vecteur d'interruption 13h. Le segment de code est celui du BIOS, le segment de données est celui de la zone de communication du BIOS (ligne 2357). On permet les interruptions masquables (ligne 2360) puisque la routine de service en aura besoin. On sauvegarde les principaux registres (lignes 2361 à 2367), que l'on restaurera à la fin (lignes 2377 à 2383). On sauvegarde le contenu de SP dans BP (ligne 2368) et on fait en sorte que DS pointe sur la zone de communication du BIOS (ligne 2369).

- 2°) On fait appel à une procédure (ligne 2370) pour déterminer le numéro de fonction (contenu dans AH) et aller à la sous-routine adéquate suivant celui-ci.

On sauvegarde le nombre de secteurs (eventuel) dans DH (ligne 2388) et on indique que l'on est en train d'effectuer une opération de lecture sur la disquette (ligne 2389) dans la variable MOTOR\_STATUS de la zone de communication du BIOS (définie ligne 140).

- Si AH = 0, il s'agit de la fonction 0 de réinitialisation (lignes 2390 et 2391), on fait donc appel à la sous-routine DISK\_RESET, définie ligne 2414 et étudiée ci-dessous.
- Si AH = 1, il s'agit de la fonction 1 de demande de statut (lignes 2392 et 2393), on fait donc appel à la sous-routine DISK\_STATUS, définie ligne 2462 et étudiée ci-dessous.

- Pour les fonctions suivantes, on réinitialise l'indicateur de statut (ligne 2394). La variable DISKETTE\_STATUS de la zone de communication du BIOS est définie ligne 149. Si le numéro de lecteur de disquette est supérieur à 4 (lignes 2395 et 2396), il s'agit d'une commande non valide ; on le spécifie dans la variable DISKETTE\_STATUS (ligne 2408) et on termine la routine de service.
- Si AH = 2, il s'agit de la fonction 2 de lecture (lignes 2397 et 2398), on fait donc appel à la sous-routine DISK\_READ, définie ligne 2469 et étudiée ci-dessous.
- Si AH = 3, il s'agit de la fonction 3 d'écriture (lignes 2399 à 2401), on fait donc appel à la sous-routine DISK\_WRITE, définie ligne 2505 et étudiée ci-dessous.
- Si AH = 4, il s'agit de la fonction 4 de vérification (lignes 2403 à 2404), on fait donc appel à la sous-routine DISK\_VERF, définie ligne 2479 et étudiée ci-dessous.
- Si AH = 5, il s'agit de la fonction 5 de formatage (lignes 2405 à 2406), on fait donc appel à la sous-routine DISK\_FORMAT, définie ligne 2486 et étudiée ci-dessous.
- Sinon il s'agit d'une commande non valide. Nous avons vu ci-dessus comment on la traite (lignes 2407 à 2409).

- 3°) Une fois la sous-routine adéquate exécutée, on récupère les paramètres d'attente du moteur (lignes 2371 et 2372), que l'on place (ligne 2373) dans la variable MOTOR\_COUNT de la zone de communication du BIOS (définie ligne 146). Si DISKETTE\_STATUS vaut 1, on positionne l'indicateur de retenue pour indiquer une erreur (lignes 2374 à 2376).

#### 10.4.2.2 La sous-routine d'obtention des paramètres

La sous-routine précédente fait appel à la sous-routine GET\_PARM de chargement des paramètres du lecteur de disquette. Celle-ci commence à la ligne 2737 du listing :

```

2724 ;-----
2725 ; GET_PARM :
2726 ; THIS ROUTINE FETCHES THE INDEXED POINTER FROM THE DISK_BASE :
2727 ; BLOCK POINTED AT BY THE DATA VARIABLE DISK_POINTER. A BYTE FROM :
2728 ; THAT TABLE IS THEN MOVED INTO AH. THE INDEX OF THAT BYTE BEING :
2729 ; THE PARM IN BX :
2730 ; ENTRY -- :
2731 ; BX = INDEX OF BYTE TO BE FETCHED * 2 :
2732 ; IF THE LOW BIT OF BX IS ON, THE BYTE IS IMMEDIATELY OUTPUT :
2733 ; TO THE NEC CONTROLLER :
2734 ; EXIT -- :
2735 ; AH = THAT BYTE FRM BLOCK :
2736 ;-----
EE6C 2737 GET_PARM PROC NEAR
EE6C 1E 2738 PUSH DS ; SAVE SEGMENT
EE6D 2BC0 2739 SUB AX,AX ; ZERO TO AX
EE6F 8ED8 2740 MOV DS,AX
2741 ASSUME DS:ABS0
EE71 C5367800 2742 LDS SI,DISK_POINTER ; POINT TO BLOCK
EE75 D1EB 2743 SHR BX,1 ; DIVIDE BX BY 2, AND SET FLAG
2744 ; FOR EXIT
EE77 8A20 2745 MOV AH,[SI+BX] ; GET THE WORD
EE79 1F 2746 POP DS ; RESTORE SEGMENT
2747 ASSUME DS:DATA
EE7A 72C5 2748 JC NEC_OUTPUT ; IF FLAG SET, OUTPUT TO CONTROLLER
EE7C C3 2749 RET
2750 GET_PARM ENDP

```

Commentaires.- 1°) Le segment des données est sauvegardé sur la pile (lignes 2738 et 2746) et on se place dans le segment commençant à zéro (lignes 2739 à 2741).

- 2°) On fait pointer SI sur le bloc des paramètres DISK\_POINTER. La variable DISK\_POINTER est définie ligne 55 comme se trouvant à l'emplacement mémoire 78h. Comme

nous le verrons, elle est initialisée au démarrage avec le décalage de la variable DISK\_BASE (ligne 1427).

DISK\_BASE est défini ligne 3065 :

```

3057 ;-----
3058 ; DISK_BASE :
3059 ; THIS IS THE SET OF PARAMETERS REQUIRED FOR DISKETTE OPERATION. :
3060 ; THEY ARE POINTED AT BY THE DATA VARIABLE DISK_POINTER. TO :
3061 ; MODIFY THE PARAMETERS, BUILD ANOTHER BLOCK AND POINT :
3062 ; DISK_POINTER TO IT. :
3063 ;-----
EFC7 3064 ORG OEFC7H
EFC7 3065 DISK_BASE LABEL BYTE
EFC7 CF 3066 DB 11001111B ; SRT=C, HD UNLOAD=OF - 1ST SPECIFY BYTE
EFC8 02 3067 DB 2 ; HD LOAD=1, MODE=DMA - 2ND SPECIFY BYTE
EFC9 25 3068 DB MOTOR_WAIT ; WAIT AFTER OPN TIL MOTOR OFF
EFCA 02 3069 DB 2 ; 512 BYTES/SECTOR
EFCB 08 3070 DB 8 ; EOT ( LAST SECTOR ON TRACK)
EFCC 2A 3071 DB 02AH ; GAP LENGTH
EFCD FF 3072 DB 0FFH ; DTL
EFCE 50 3073 DB 050H ; GAP LENGTH FOR FORMAT
EFCF F6 3074 DB 0F6H ; FILL BYTE FOR FORMAT
EFD0 19 3075 DB 25 ; HEAD SETTLE TIME (MILLISECONDS)
EFD1 04 3076 DB 4 ; MOTOR WAIT TIME (1/8 SECONDS)
3077

```

La constante MOTOR\_WAIT est définie à propos de la zone de communication du BIOS, ligne 147, égale à 37, ce qui correspond à deux secondes.

- 3°) On divise par deux (ligne 2743) puisque BX contient le double de l'index. On place le paramètre voulu dans le registre AH (ligne 2745), ce qui était recherché.

- 4°) On revient au segment des données de la zone de communication du BIOS (lignes 2747 et 2748). Si l'indicateur de retenue est positionné, on envoie au contrôleur (ligne 2748), grâce à la sous-routine NEC\_OUTPUT étudiée ci-dessous.

## 10.4.2.3 Sous-routine d'envoi au contrôleur

La sous-routine NEC\_OUTPUT commence ligne 2691 :

```

2674 ;-----
2675 ; NEC_OUTPUT
2676 ; THIS ROUTINE SENDS A BYTE TO THE NEC CONTROLLER AFTER TESTING
2677 ; FOR CORRECT DIRECTION AND CONTROLLER READY THIS ROUTINE WILL
3678 ; TIME OUT IF THE BYTE IS NOT ACCEPTED WITHIN A REASONABLE
2679 ; AMOUNT OF TIME. SETTING THE DISKETTE STATUS ON COMPLETION.
2680 ; INPUT
2681 ; (AH) BYTE TO BE OUTPUT
2682 ; OUTPUT
2683 ; CY = 0 SUCCESS
2684 ; CY = 1 FAILURE -- DISKETTE STATUS UPDATED
2685 ; IF A FAILURE HAS OCCURED, THE RETURN IS MADE ONE LEVEL
2686 ; HIGHER THAN THE CALLER OF NEC_OUTPUT.
2687 ; THIS REMOVES THE REQUIREMENT OF TESTING AFTER EVERY
2688 ; CALL OF NEC_OUTPUT.
2689 ; (AL) DESTROYED
2690 ;-----
EE41 2691 NEC_OUTPUT PROC NEAR
EE41 52 2692 PUSH DX ; SAVE REGISTERS
EE42 51 2693 PUSH CX
EE43 BAF403 2694 MOV DX,03F4H ; STATUS PORT
EE46 33C9 2695 XOR CX,CX ; COUNT FOR TIME OUT
EE48 J23: 2696
EE48 EC 2697 IN AL,DX ; GET STATUS
EE49 A84D 2698 TEST AL,040H ; TEST DIRECTION BIT
EE4B 740C 2699 JZ J25 ; DIRECTION OK
EE4D E2F9 2700 LOOP J23
EE4F J24: 2701 ; TIME_ERROR
EE4F 800E410080 2702 OR DISKETTE_STATUS,TIME_OUT
EE54 59 2703 POP CX
EE55 5A 2704 POP DX ; SET ERROR CODE AND RESTORE REGS
EE56 58 2705 POP AX ; DISCARD THE RETURN ADDRESS
EE57 F9 2706 STC ; INDICATE ERROR TO CALLER
EE58 C3 2707 RET
EE59 J25: 2708
EE59 33C9 2709 XOR CX,CX ; RESET THE COUNT
EE5B J26: 2710
EE5B EC 2711 IN AL,DX ; GET THE STATUS
EE5C A880 2712 TEST AL,080H ; IS IT READY
EE5E 7504 2713 JNZ J27 ; YES, GO OUTPUT
EE60 E2F9 2714 LOOP J26 ; COUNT DOWN AND TRY AGAIN
EE62 EBEB 2715 JMP J24 ; ERROR CONDITION
EE64 J27: 2716 ; OUTPUT
EE64 8AC4 2717 MOV AL,AH ; GET BYTE TO OUTPUT
EE66 B2F5 2718 MOV DL,0F5H ; DATA PORT (3F5)
EE68 EE 2719 OUT DX,AL ; OUTPUT THE BYTE
EE69 59 2720 POP CX ; RECOVER REGISTERS
EE6A 5A 2721 POP DX
EE6B C3 2722 RET ; CY = 0 FROM TEST INSTRUCTION
2723 NEC_OUTPUT ENDP

```

Commentaires.- 1<sup>o</sup>) On sauvegarde les registres utilisés DX et CX (lignes 2692, 2693, 2720 et 2721). Le registre DX prend la valeur du port de statut du contrôleur de disquette (ligne 2694), celle-ci apparaissant comme nombre magique et non comme constante. Le registre de compteur est initialisé à zéro (ligne 2695). On attend que le registre des données du contrôleur soit disponible (lignes 2696 à 2700). S'il ne l'est pas au bout d'un temps raisonnable, on place une erreur de « non réponse dans le temps imparti » dans la variable DISKETTE\_STATUS (lignes 2701 et 2702), on positionne l'indicateur de retenue pour signaler une erreur (ligne 2706) et on retourne (ligne 2707) en ayant enlevé l'adresse de retour de la pile (ligne 2705).

- 2<sup>o</sup>) On attend que le registre de données soit disponible (lignes 2708 à 2715) et on lui envoie l'octet contenu dans AH (lignes 2716 à 2719). Puis on termine la sous-routine (lignes 2720 à 2722).

### 10.4.3 Réinitialisation

#### 10.4.3.1 La sous-routine principale

La fonction 0 de réinitialisation de INT 13h commence à la ligne 2414 du listing :

```

                2412 ;----- RESET THE DISKETTE SYSTEM
                2413
ECB7            2414 DISK_RESET   PROC    NEAR
ECB7 BAF203     2415             MOV    DX,03F2H           ; ADAPTER CONTROL PORT
ECBA FA        2416             CLI                      ; NO INTERRUPTS
ECBB A03F00    2417             MOV    AL,MOTOR_STATUS      ; WHICH MOTOR IS ON
ECBE B104      2418             MOV    CL,4                ; SHIFT COUNT
ECC0 D204      2419             SAL    AL,CL                ; MOVE MOTOR VALUE TO HIGH NYBBLE
ECC2 A820      2420             TEST   AL, 20H          ; SELECT CORRESPONDING DRIVE
ECC4 750C      2421             JNZ    J5                ; JUMP IF MOTOR ONE IS ON
ECC6 A840      2422             TEST   AL, 40H          ;
ECC8 7506      2423             JNZ    J4                ; JUMP IF MOTOR TWO IS ON
ECCA A880      2424             TESTL  AL, 80H          ;
ECCC 7406      2425             JZ     J6                ; JUMP IF MOTOR ZERO IS ON
ECCE FEC0      2426             INC    AL
ECD0           2427 J4:
ECD0 FEC0      2428             INC    AL
ECD2           2429 J5:
ECD2 FEC0      2430             INC    AL
ECD4           2431 J6:
ECD4 0CD8      2432             OR     AL,8            ; TURN ON INTERRUPT ENABLE
ECD6 EE        2433             OUT   DX,AL          ; RESET THE ADAPTER
ECD7 C6063E0000 2434             MOV    SEEK_STATUS,0 ; SET RECAL REQUIRED ON ALL DRIVES
ECD8 C606410000 2435             MOV    DISKETTE_STATUS,0 ; SET OK STATUS FOR DISKETTE
ECE1 0C04      2436             OR     AL,4            ; TURN OFF RESET
ECE3 EE        2437             OUT   DX,AL          ; TURN OFF THE RESET
ECE4 FB        2438             STI                      ; REENABLE THE INTERRUPTS
ECE5 E82A02    2439             CALL   CHK_STAT_2     ; DO SENSE INTERRUPT STATUS
                2440             ; FOLLOWING RESET
ECE8 A04200    2441             MOV    AL,NEC_STATUS  ; IGNORE ERROR RETURN AND DO OWN TEST
ECEB 3CC0      2442             CMP    AL,0COH        ; TEST FOR DRIVE READY TRANSITION
ECED 7406      2443             JZ     J7                ; EVERYTHING OK
ECEF 800E410020 2444             OR     DISKETTE_STATUS,BAD_NEC ; SET ERROR CODE
ECF4 C3        2445             RET
                2446
                2447 ;----- SEND SPECIFY COMMAND TO NEC
                2448
ECF5           2449 J7:
ECF5 B403      2450             MOV    AH,03H          ; DRIVE_READY
ECF7 E84701    2451             CALL   NEC_OUTPUT     ; SPECIFY COMMAND
ECFA B80100    2452             MOV    BX,1            ; OUTPUT THE COMMAND
ECFD E86C01    2453             CALL   GET_PARM       ; FIRST BYTE PARM IN BLOCK
                2454             ; TO THE NEC CONTROLLER
ED00 BB0300    2454             MOV    BX,3            ; SECOND BYTE PARM IN BLOCK
ED03 E86601    2455             CALL   GET_PARM       ; TO THE NEC CONTROLLER
ED06           2456 J8:
ED06 C3        2457             RET                      ; RESET_RET
                2458 DISK_RESET   ENDP          ; RETURN TO CALLER
                2459

```

Commentaires.- 1°) On place le port de contrôle du contrôleur de lecteur de disquette dans le registre DX (ligne 2415). Remarquez que celui-ci apparaît, une fois encore, comme un nombre magique. On ne permet pas les interruptions masquables (ligne 2416).

- 2°) On place le numéro de lecteur de disquette actif, sous forme codée, dans le registre AL (ligne 2417). La variable MOTOR\_STATUS est définie dans la zone de communication du BIOS (ligne 140). On place ce code dans le demi-octet de poids fort de AL (lignes 2418 et 2419). La faute d'orthographe « NYBBLE » apparaît bien dans le code. Le numéro de lecteur est placé, sous forme non codée, dans le demi-octet de poids faible de AL (lignes 2420 à 2431).

- 3°) Le bit 7 de MOTOR\_STATUS est positionné lorsqu'il s'agit d'une opération d'écriture (qui exige un délai). On le positionne (ligne 2432).

- 4°) On réinitialise le contrôleur en envoyant l'octet adéquat au port de contrôle (ligne 2433).

- 5°) On initialise les variables `SEEK_STATUS` et `DISKETTE_STATUS` de la zone de communication du BIOS (lignes 2434 et 2435).
- 6°) On active le contrôleur (lignes 2436 et 2437). On permet à nouveau les interruptions masquables (ligne 2438).
- 7°) On fait appel à la sous-routine `CHK_STAT_2` (définie ligne 2885 et étudiée ci-dessous) pour intercepter l'interruption reçue après un recalibrage (lignes 2439 et 2440), qui positionne l'indicateur `CF` à 1 en cas d'erreur. Si une erreur se produit lors de l'exécution de cette sous-routine, on spécifie sa nature dans la variable `DISKETTE_STATUS` et on retourne à l'appelant (lignes 2441 à 2445).
- 8°) Si le lecteur est prêt, on envoie la commande de réinitialisation au contrôleur de disquette (lignes 2449 à 2451), on récupère les octets 0 et 1 de la phase de résultats (lignes 2452 à 2455), dont on ne fait rien, et on retourne à l'appelant (ligne 2457).

### 10.4.3.2 La sous-routine d'attente d'une interruption

Nous avons vu, lors de la description des commandes du contrôleur de disquette, que certaines commandes lèvent une interruption pour indiquer que celle-ci a été exécutée. La sous-routine WAIT\_IN d'attente d'une telle interruption commence à la ligne 2916 du listing :

```

2904 ;-----
2905 ; WAIT_IN :
2906 ; THIS ROUTINE WAITS FOR AN INTERRUPT TO OCCUR. A TIME OUT :
2907 ; ROUTINE TAKE PLACE DURING THE WAIT, SO THAT AN ERROR MAY BE :
2908 ; RETURNED IF THE DRIVE IS NOT READY. :
2909 ; INPUT :
2910 ; NONE :
2911 ; OUTPUT :
2912 ; CY = 0 SUCCESS :
2913 ; CY = 1 FAILURE -- DISKETTE_STATUS IS SET ACCORDINGLY :
2914 ; (AX) DESTROYED :
2915 ;-----
EF33 2916 WAIT_IN PROC NEAR
EF33 FB 2917 STI ; TURN ON INTERRUPT, JUST IN CASE
EF34 53 2918 PUSH BX
EF35 51 2919 PUSH CX ; SAVE REGISTERS
EF36 B302 2920 MOV BL,2 ; CLEAR THE COUNTERS
EF38 33C9 2921 XOR CX,CX ; FOR 2 SECOND WAIT
EF3A 2922 J36:
EF3A F6063E0080 2923 TEST SEEK_STATUS,INT_FLAG ; TEST FOR INTERRUPT OCCURRING
EF3F 750C 2924 JNZ J37
EF41 E2F7 2925 LOOP J36 ; COUNT DOWN WHILE WAITING
EF43 FECB 2926 DEC BL ; SECOND LEVEL COUNTER
EF45 75F3 2927 JNZ J36
EF47 800E410080 2928 OR DISKETTE_STATUS,TIME_OUT ; NOTHING HAPPENED
EF4C F9 2929 STC ; ERROR RETURN
EF4D 2930 J37:
EF4D 9C 2931 PUSHF ; SAVE CURRENT CARRY
EF4E B0263E007F 2932 AND SEEK_STATUS,NOT INT_FLAG ; TURN OFF INTERRUPT FLAG
EF53 90 2933 POPF ; RECOVER CARRY
EF54 59 2934 POP CX
EF55 5B 2935 POP BX ; RECOVER REGISTERS
EF56 C3 2936 RET ; GOOD RETURN CODE COMES
2937 ; FROM TEST INST
2938 WAIT_INT ENDP

```

Commentaires.- 1<sup>o</sup>) On permet les interruptions masquables, si cela n'avait pas été fait (ligne 2917), on sauvegarde les contenus des registres BX et CX, puisqu'on va les utiliser (lignes 2918, 2919, 2934 et 2945). On initialise les registres BX et CX pour une attente d'au plus 2 secondes (ligne 2921) et on attend que l'interruption se manifeste durant ce temps (lignes 2922 à 2927).

- 2<sup>o</sup>) Si aucune interruption n'est survenue durant ce temps, on positionne l'indicateur CF (ligne 2929). Dans tous les cas on change le bit INT\_FLAG de la variable SEEK\_STATUS et on retourne à l'appelant (lignes 2931 à 2936).

## 10.4.3.3 La sous-routine de lecture des résultats d'une commande

La sous-routine de lecture des résultats après une commande effectuée au contrôleur de disquette RESULTS commence à la ligne 2972 du listing :

```

2960 ;-----
2961 ; RESULTS :
2962 ; THIS ROUTINE WILL READ ANYTHING THAT THE NEC CONTROLLER HAS :
2963 ; TO SAY FOLLOWING AN INTERRUPT. :
2964 ; INPUT :
2965 ; NONE :
2966 ; OUTPUT :
2967 ; CY = 0 SUCCESSFUL TRANSFER :
2968 ; CY = 1 FAILURE -- TIME OUT IN WAITING FOR STATUS :
2969 ; NEC_STATUS AREA HAS STATUS BYTE LOADED INTO IT :
2970 ; (AH) DESTROYED :
2971 ;-----
EF69 2972 RESULTS PROC NEAR
EF69 FC 2973 CLD
EF6A BF4200 2974 MOV DI,OFFSET NEC_STATUS ; POINTER TO DATA AREA
EF6D 51 2975 PUSH CX ; SAVE COUNTER
EF6E 52 2976 PUSH DX
EF6F 53 2977 PUSH BX
EF70 B307 2978 MOV BL,7 ; MAX STATUS BYTES
2979
2980 ;---- WAIT FOR REQUEST FOR MASTER
2981
EF72 2982 J38: ; INPUT_LOOP
EF72 33C9 2983 XOR CX,CX ; COUNTER
EF74 BAF403 2984 MOV DX,03F4H ; STATUS PORT
EF77 2985 J39: ; WAIT FOR MASTER
EF77 EC 2986 IN AL,DX ; GET STATUS
EF78 A880 2987 TEST AL,080H ; MASTER READY
EF7A 750C 2988 JNZ J40A ; TEST_DIR
EF7C E2F9 2989 LOOP J39 ; WAIT_MASTER
EF7E 800E410080 2990 OR DISKETTE_STATUS,TIME_OUT
EF83 2991 J40: ; RESULTS_ERROR
EF83 F9 2992 STC ; SET ERROR RETURN
EF84 5B 2993 POP BX
EF85 5A 2994 POP DX
EF86 59 2995 POP CX
EF87 C3 2996 RET
2997
2998 ;---- TEST THE DIRECTION BIT
2999
EF88 3000 J40A:
EF88 EC 3001 IN AL,DX ; GET STATUS REG AGAIN
EF89 A840 3002 TEST AL,040H ; TEST DIRECTION BIT
EF8B 7507 3003 JNZ J42 ; OK TO READ STATUS
EF8D 3004 J41: ; NEC_FAIL
EF8D 800E410020 3005 OR DISKETTE_STATUS,BAD_NEC
EF92 EBEF 3006 JMP J40 ; RESULTS_ERROR
3007
3008 ;---- READ IN THE STATUS
3009
EF94 3010 J42: ; INPUT_STAT
EF94 42 3011 INC DX ; POINT AT DATA PORT
EF95 EC 3012 IN AL,DX ; GET THE DATA
EF96 8805 3013 MOV [DI],AL ; STORE THE BYTE
EF98 47 3014 INC DI ; INCREMENT THE POINTER
EF99 B90A00 3015 MOV CX,10 ; LOOP TO KILL TIME FOR NEC
EF9C E2FE 3016 J43: LOOP J43
EF9E 4A 3017 DEC DX ; POINT AT STATUS PORT
EF9F EC 3018 IN AL,DX ; GET STATUS
EFA0 A810 3019 TEST AL,010H ; TEST FOR NEC STILL BUSY
EFA2 7406 3020 JZ J44 ; RESULTS DONE
EFA4 FECB 3021 DEC BL ; DECREMENT THE STATUS COUNTER
EFA6 75CA 3022 JNZ J38 ; GO BACK FOR MORE
EFA8 EBE3 3023 JMP J41 ; CHIP HAS FAILED
3024
3025 ;---- RESULT OPERATION IS DONE
3026
EFAA 3027 J44:
EFAA 5B 3028 POP BX

```



```

EFAB 5A          3029      POP     DX
EFAC 59          3030      POP     CX          ; RECOVER REGISTERS
EFAD C3          3031      RET          ; GOOD RETURN CODE FROM TEST INST
3032             ;-----
3033             ; NUM_TRANS
3034             ; THIS ROUTINE CALCULATES THE NUMBER OF SECTORS THAT
3035             ; WERE ACTUALLY TRANSFERRED TO/FROM THE DISKETTE
3036             ; INPUT
3037             ; (CH) = CYLINDER OF OPERATION
3038             ; (CL) = START SECTOR OF OPERATION
3039             ; OUTPUT
3040             ; (AL) = NUMBER ACTUALLY TRANSFERRED
3041             ; NO OTHER REGISTERS MODIFIED
3042             ;-----
EFAE             3043      NUM_TRANS  PROC   NEAR
EFAE A04500      3044          MOV     AL,NEC_STATUS+3      ; GET CYLINDER ENDED UP ON
EFB1 3AC5        3045          CMP     AL,CH              ; SAME AS WE STARTED
EFB3 A04700      3046          MOV     AL,NEC_STATUS+5      ; GET ENDING SECTOR
EFB6 7A0A        3047          JZ      J45                 ; IF ON SAME CYL, THEN NO ADJUST
EFB8 BB0800      3048          MOV     BX,8
EFBB E8AEFE      3049          CALL   GET_PARM          ; GET EOT VALUE
EFBE 8AC4        3050          MOV     AL,AH              ; INTO AL
EFC0 FEC0        3051          INC     AL              ; USE EOT+1 FOR CALCULATION
EFC2             3052      J45:
EFC2 2AC1        3053          SUB     AL,CL              ; SUBTRACT START FROM END
EFC4 C3          3054          RET
3055          NUM_TRANS  ENDP
3056          RESULTS ENDP

```

Commentaires.- 1°) On positionne le drapeau de direction à zéro (ligne 2973) et on fait pointer le registre DI sur la zone de communication du BIOS concernant le lecteur de disquette (ligne 2974). On sauvegarde les registres (lignes 2975 à 2977 et 3028 à 3030; bien entendu « SAVE COUNTER » est une bévue). On place le nombre maximum d'octets de statut dans BL.

- 2°) On attend de pouvoir lire les résultats de la commande. Pour cela, on initialise le compteur à zéro (ligne 2983), DX avec le port du registre de statut du contrôleur de lecteur de disquette (ligne 2984), on lit l'octet de statut (ligne 2986), on teste si le registre des données est prêt (ligne 2987) et on recommence jusqu'à ce qu'il le soit (ligne 2989) ou que le temps imparti soit dépassé. Dans ce dernier cas, on l'indique dans la variable adéquate (ligne 2990), on positionne l'indicateur CF (ligne 2992) et on retourne à l'appelant (lignes 2993 à 2996).

- 3°) Lorsque le registre des données est disponible (ligne 2988), on teste le bit de direction. Pour cela on lit à nouveau le registre de données (ligne 3001), on teste si le bit de direction est présent (ligne 3002). Si ce n'est pas le cas, on l'indique dans la variable adéquate (ligne 3005), on positionne l'indicateur CF et on retourne à l'appelant (ligne 3006).

- 4°) Si le bit de direction est positionné (ligne 3003), on lit le premier octet de résultat. Pour cela, on fait pointer DX sur le port du registre des données du contrôleur de lecteur de disquette (ligne 3011) et on lit le premier octet des résultats de la commande (ligne 3012), que l'on place dans la zone de communication du BIOS à l'endroit adéquat (ligne 3013).

- 5°) On incrémente le pointeur (ligne 3014) de façon à se trouver à l'emplacement du deuxième octet de la zone de communication, on effectue une boucle pour laisser le temps au contrôleur de présenter le deuxième octet (lignes 3015 et 3016), on fait pointer DX sur le port de statut du contrôleur de disquette (ligne 3017) et on lit le statut (ligne 3018). Si tous les octets de résultat ont été lus (lignes 3019 et 3020), on restaure les valeurs des registres et on retourne à l'appelant (lignes 3027 à 3031).

- 6°) Si tous les octets de résultat n'ont pas été lus, on décrémente le compteur du nombre maximum d'octets de résultats restant à lire (ligne 3021) et on recommence pour lire le suivant (ligne 3022). Si on en a lu le nombre maximum mais qu'il en reste encore à lire, il y a un problème avec le contrôleur que l'on indique (ligne 3023).

#### 10.4.3.4 La sous-routine de vérification

La sous-routine CHK\_STAT\_2 commence à la ligne 2885 du listing :

```

2872 ;-----
2873 ; CHK_STAT_2                                     :
2874 ; THIS ROUTINE HANDLES THE INTERRUPT RECEIVED AFTER A      :
2875 ; RECALIBRATE, SEEK, OR RESET TO THE ADAPTER.              :
2876 ; THE INTERRUPT IS WAITED FOR, THE INTERRUPT STATUS SENSED, :
2877 ; AND THE RESULT RETURNED TO CALLER.                        :
2878 ; INPUT                                                       :
2879 ; NONE                                                         :
2880 ; OUTPUT                                                       :
2881 ; CY = 0 SUCCESS                                              :
2882 ; CY = 1 FAILURE -- ERROR IS IN DISKETTE_STATUS            :
2883 ; (AX) DESTROYED                                             :
2884 ;-----
EF12      2885  CHK_STAT_2      PROC      NEAR
EF12 E81E00 2886      CALL      WAIT_IN          ; WAIT FOR THE INTERRUPT
EF15 7214   2887      JC          J34              ; IF ERROR, RETURN IT
EF17 B408   2888      MOV      AH,08H          ; SENSE INTERRUPT STATUS COMMAND
EF19 E825FF 2889      CALL      NEC_OUTPUT
EF1C E84A00 2890      CALL      RESULTS          ; READ IN THE RESULTS
EF1F 7204   2891      JC          J34              ; CHK2_RETURN
EF21 A04200 2892      MOV      AL,NEC_STATUS      ; GET THE FIRST STATUS BYTE
EF24 2460   2893      AND      AL,060H          ; ISOLATE THE BITS
EF26 3C60   2894      CMP      AL,060H          ; TEST FOR CORRECT VALUE
EF28 7402   2895      JZ          J35              ; IF ERROR, GO MARK IT
EF2A F8     2896      CLC
EF2B      2897      J34:
EF2B C3     2898      RET
EF2C      2899      J35:
EF2C 800E410040 2900      OR          DISKETTE_STATUS,BAD_SEEK
EF31 F9     2901      STC
EF32 C3     2902      RET
2903      2903      CHK_STAT_2      ENDP

```

Commentaires.- 1<sup>o</sup>) On attend une interruption pendant au plus 2 secondes (ligne 2886). Si celle-ci ne survient pas, on retourne à l'appelant (lignes 2887, 2897 et 2898) en le lui l'indiquant en positionnant l'indicateur CF.

- 2<sup>o</sup>) Lorsque l'interruption survient, on envoie la commande de statut d'interruption au contrôleur de lecteur de disquette (lignes 2888 et 2889). On essaie de lire les résultats (ligne 2890). Si on n'y parvient pas, on retourne à l'appelant en le spécifiant en positionnant l'indicateur CF (ligne 2891).

- 3<sup>o</sup>) Sinon on regarde sur le premier octet de résultat s'il y a eu une erreur (lignes 2892 à 2894). Si c'est le cas, on l'indique dans la variable DISKETTE\_STATUS (lignes 2895 et 2896), on positionne l'indicateur CF (ligne 2901) et on retourne à l'appelant (ligne 2902). Sinon on efface l'indicateur CF (ligne 2896) et on retourne à l'appelant (ligne 2898).

#### 10.4.4 Statut

La fonction 1 de demande de statut de INT 13h commence à la ligne 2462 du listing :

```

2460 ;---- DISKETTE STATUS ROUTINE
2461
ED07      2462  DISK_STATUS      PROC      NEAR
ED07 A04100 2463      MOV      AL,DISKETTE_STATUS
ED0A C3     2464      RET
2465      2465  DISK_STATUS      ENDP
2466

```

Elle consiste tout simplement à placer le contenu de la variable DISKETTE\_STATUS de la zone de communication du BIOS dans le registre AL.

## 10.4.5 Lecture

### 10.4.5.1 La sous-routine principale

La fonction 2 de lecture de secteurs de INT 13h commence à la ligne 2469 du listing :

```

                2467 ;----- DISKETTE READ
                2468
ED0B            2469 DISK_READ      PROC      NEAR
ED0B B046       2470             MOV      AL,046H           ; READ COMMAND FOR DMA
ED0D            2471             J9:          ; DISK_READ_CONT
ED0D E88801     2472             CALL     DMA_SETUP      ; SET UP THE DMA
ED10 B4E6       2473             MOV      AH,0E6H        ; SET UP RD COMMAND FOR NEC CONTROLLER
ED12 EB36       2474             JMP      SHORT RW_OPN    ; GO TO THE OPERATION
                2475 DISK_READ      ENDP
                2476

```

Commentaires.- 1°) On envoie la commande de DMA adéquate (lignes 2470 à 2472) en faisant appel à la sous-routine DMA\_SETUP, définie ligne 2821 et étudiée ci-après.

- 2°) On envoie la commande de lecture (lignes 2473 et 2474) en faisant appel à la sous-routine RW\_OPN, définie ligne 2518 et étudiée ci-après.

### 10.4.5.2 La sous-routine de préparation du DMA

La sous-routine DMA\_SETUP commence à la ligne 2821 du listing :

```

                2812 ;-----
                2813 ; DMA_SETUP
                2814 ; THIS ROUTINE SETS UP THE DMA FOR READ/WRITE/VERIFY OPERATIONS.
                2815 ; INPUT
                2816 ; (AL) = MODE BYTE FOR THE DMA
                2817 ; (ES:BX) - ADDRESS TO READ/WRITE THE DATA
                2818 ; OUTPUT
                2819 ; (AX) DESTROYED
                2820 ;-----
EEC8            2821 DMA_SETUP      PROC      NEAR
EEC8 51         2822             PUSH     CX           ; SAVE THE REGISTER
EEC9 FA         2823             CLI          ; NO MORE INTERRUPTS
EECA E60C       2824             OUT      DMA+12,AL   ; SET THE FIRST/LAST F/F
EECC 50         2825             PUSH     AX
EECD 58         2826             POP      AX
EECE E608       2827             OUT      DMA+11,AL   ; OUTPUT THE MODE BYTE
EED0 8CC0       2828             MOV      AX,ES         ; GET THE ES VALUE
EED2 8104       2829             MOV      CL,4         ; SHIFT COUNT
EED4 03C3       2830             ROL      AX,CL         ; ROTATE LEFT
EED6 8AE8       2831             MOV      CH,AL        ; GET HIGHEST NYBLE OF ES TO CH
EED8 24F0       2832             AND      AL,0F0H      ; ZERO THE LOW NYBBLE FROM SEGMENT
EEDA 03C3       2833             ADD      AX,BX         ; TEST FOR CARRY FROM ADDITION
EEDC 7302       2834             JNC      J33
EEDF FEC5       2835             INC      CH           ; CARRY MEANS HIGH 4 BITS MUST BE INC
EEE0            2836             J33:
EEE0 50         2837             PUSH     AX           ; SAVE START ADDRESS
EEE1 E604       2838             OUT      DMA+4,AL     ; OUTPUT LOW ADDRESS
EEE3 8AC4       2839             MOV      AL,AH
EEE5 E604       2840             OUT      DMA+4,AL     ; OUTPUT HIGH ADDRESS
EEE7 8AC5       2841             MOV      AL,CH        ; GET HIGH 4 BITS
EEE9 240F       2842             AND      AL,0FH
EEEB E681       2843             OUT      081H,AL     ; OUTPUT THE HIGH 4 BITS TO
                2844             ; THE PAGE REGISTER
                2845
                2846 ;----- DETERMINE COUNT
                2847
EEED 8AE6       2848             MOV      AH,DH         ; NUMBER OF SECTORS
EEEF 2AC0       2849             SUB      AL,AL        ; TIMES 256 INTO AX
EEF1 D1E6       2850             SHR      AX,1         ; SECTORS * 128 INTO AX
EEF3 50         2851             PUSH     AX
EEF4 880600     2852             MOV      BX,6         ; GET THE BYTES/SECTOR PARM
EEF7 E872FF     2853             CALL     GET_PARM
EEFA 8ACC       2854             MOV      CL,AH        ; USE AS SHIFT COUNT (0=128, 1=256 ETC)

```

EEFC 58	2855	POP	AX	
EEFD D3E0	2856	SHL	AX,CL	; MULTIPLY BY CORRECT AMOUNT
EEFF 48	2857	DEC	AX	; -1 FOR DMA VALUE
EF00 50	2858	PUSH	AX	; SAVE COUNT VALUE
EF01 E605	2859	OUT	DMA+5,AL	; LOW BYTE OF COUNT
EF03 8AC4	2860	MOV	AL,AH	
EF05 E605	2861	OUT	DMA+5,AL	; HIGH BYTE OF COUNT
EF07 FB	2862	STI		; INTERRUPTS BACK ON
EF08 59	2863	POP	CX	; RECOVER COUNT VALUE
EF09 58	2864	POP	AX	; RECOVER ADDRESS VALUE
EF0A 03C1	2865	ADD	AX,CX	; ADD, TEST FOR 64K OVERFLOW
EF0C 59	2866	POP	CX	; RECOVER REGISTER
EF0D B002	2867	MOV	AL,2	; MODE FOR 8237
EF0F E60A	2868	OUT	DMA+10,AL	; INITIALIZE THE DISKETTE CHANNEL
EF11 C3	2869	RET		; RETURN TO CALLER,
	2870			; CFL SET BY ABOVE IF ERROR
	2871	DMA_SETUP	ENDP	

Commentaires.- 1<sup>o</sup>) On sauvegarde le registre CX (ligne 2822) et on ne permet pas les interruptions masquables (ligne 2823). On envoie l'octet de mode pour le DMA (ligne 2824), on attend un peu (lignes 2825 et 2826) et on l'envoie à nouveau (ligne 2827).

- 2<sup>o</sup>) Puisque l'adresse de début du DMA est constituée d'un décalage et d'une page de registre, on calcule ceux-ci. Pour cela on place l'adresse de segment de lecture-écriture dans le registre AX (ligne 2828), on initialise le compteur de décalage à 4 (ligne 2829) et on effectue une rotation à gauche (ligne 2830). On sauvegarde le demi-octet de poids fort de ES dans le registre CH (ligne 2831) et on initialise à zéro le demi-octet de poids faible (ligne 2832). On lui ajoute le contenu de BX pour obtenir l'adresse (ligne 2833). S'il y a une retenue, on en tient compte dans CH (lignes 2834 et 2835). On sauvegarde l'adresse de début ainsi déterminée (ligne 2837).

- 3<sup>o</sup>) On envoie l'octet de poids faible du décalage de l'adresse de début au contrôleur DMA (ligne 2838) puis son octet de poids fort (lignes 2839 et 2840) et enfin le demi-octet au registre de page (lignes 2841 à 2842).

- 4<sup>o</sup>) On détermine le nombre d'octets à transférer. Pour cela, on place le nombre de secteurs (passé en paramètre *via* le registre DH) dans AX et on le multiplie par 128 (lignes 2848 à 2850). On en sauvegarde la valeur (ligne 2851). On récupère le nombre d'octets par secteur dans le registre AH (lignes 2852 à 2853) et on le place dans CL (ligne 2854). On récupère le nombre obtenu dans AX (ligne 2855), que l'on multiplie par ce que l'on vient d'obtenir (ligne 2856) pour avoir le nombre d'octets. On décrémente le résultat de 1 pour le DMA (ligne 2857) puisqu'on commence à zéro. On sauvegarde (ligne 2858).

- 5<sup>o</sup>) On envoie l'octet de poids faible au contrôleur de DMA (ligne 2859) puis l'octet de poids fort (lignes 2860 et 2861). On permet à nouveau les interruptions masquables (ligne 2862), on récupère le nombre d'octets (ligne 2863), la valeur de l'adresse de début (ligne 2864), on les ajoute (ligne 2865), on récupère la valeur de CX (ligne 2866) et on envoie le mode au contrôleur de DMA (lignes 2867 et 2868).

## 10.4.5.3 La sous-routine de positionnement sur une piste

La sous-routine SEEK de positionnement sur une piste donnée d'un lecteur de disquette donné commence à la ligne 2764 du listing :

```

2751 ;-----
2752 ; SEEK
2753 ; THIS ROUTINE WILL MOVE THE HEAD ON THE NAMED DRIVE TO THHE
2754 ; NAMED TRACK. IF THE DRIVE HAS NOT BEEN ACCESSED SINCE THE
2755 ; DRIVE RESET COMMAND WAS ISSUED, THE DRIVE WILL BE RECALUBRATED.
2756 ; INPUT
2757 ; (DL) = DRIVE TO SEEK ON
2758 ; (CH) = TRACK TO SEEK TO
2759 ; OUTPUT
2760 ; CY = 0 SUCCESS
2761 ; CY = 1 FAILURE -- DISKETTE_STATUS SET ACCORDINGLY
2762 ; (AX) DESTROYED
2763 ;-----
EE7D 2764 SEEK PROC NEAR
EE7D B001 2765 MOV AL,1 ; ESTABLISH MASK FOR RECAL TEST
EE7F 51 2766 PUSH CX ; SAVE INPUT VALUES
EE80 8ACA 2767 MOV CL,DL ; GET DRIVE VALUE INTO CL
EE82 D2C0 2768 ROL AL,CL ; SHIFT IT BY THE DRIVE VALUE
EE84 59 2769 POP CX ; RECOVER TRACK VALUE
EE85 84063E00 2770 TEST AL,SEEK_STATUS ; TEST FOR RECAL REQUIRED
EE89 7513 2771 JNZ J28 ; NO_RECAL
EE8B 08063E00 2772 OR SEEK_STATUS,AL ; TURN ON THE NO RECAL BIT IN FLAG
EE8F B407 2773 MOV AH,07H ; RECALIBRATE COMMAND
EE91 EBADFF 2774 CALL NEC_OUTPUT
EE94 8AE2 2775 MOV AH,DL
EE96 E8A8FF 2776 CALL NEC_OUTPUT ; OUTPUT THE DRIVE NUMBER
EE99 E87600 2777 CALL CHK_STAT_2 ; GET THE INTERRUPT AND SENSE INT STATUS
EE9C 7229 2778 JC J32 ; SEEK_ERROR
2779
2780 ;----- DRIVE IS IN SYNCH WITH CONTROLLER, SEEK TO TRACK
2781
EE9E 2782 J28:
EE9E B40F 2783 MOV AH,0FH ; SEEK COMMAND TO NEC
EEA0 E89EFF 2784 CALL NEC_OUTPUT
EEA3 8AE2 2785 MOV AL,DL ; DRIVE NUMBER
EEA5 E899FF 2786 CALL NEC_OUTPUT
EEA8 8AE5 2787 MOV AH,CH ; TRACK NUMBER
EEAA E894FF 2788 CALL NEC_OUTPUT
EEAD E86200 2789 CALL XHK_STAT_2 ; GET ENDING INTERRUPT AND
2790 ; SENSE STATUS
2791
2792 ;----- WAIT FOR HEAD SETTLE
2793
EEB0 9C 2794 PUSHF ; SAVE STATUS FLAGS
EEB1 BB1200 2795 MOV BX,16 ; GET HEAD SETTLE PARAMETER
EEB4 E8B5FF 2796 CALL GET_PARM
EEB7 51 2797 PUSH CX ; SAVE REGISTER
EEB8
EEB8 892602 2799 MOV CX,550 ; 1 MS LOOP
EEBB 0AE4 2800 OR AH,AH ; TEST FOR TIME EXPIRED
EEBD 7406 2801 JZ J31
EEBF
EEBF E2FE 2803 J30: LOOP J30 ; DELAY FOR 1 MS
EEC1 FECC 2804 DEC AH ; DECREMENT THE COUNT
EEC3 EBF3 2805 JMP J29 ; DO IT SOME MORE
EEC5
EEC5 59 2806 J31: POP CX ; RECOVER STATE
EEC6 90 2808 POPF
EEC7
EEC7 C3 2809 J32: ; SEEK_ERROR
2810 RET ; RETURN TO CALLER
2811 SEEK ENDP

```

Commentaires.- 1<sup>o</sup>) On place un masque dans le registre AL (ligne 2765), on sauvegarde les paramètres entrés (ligne 2766), on place la valeur du disque dans CL (ligne 2767), que l'on place dans AL avec le codage adéquat (ligne 2768) et on restaure la valeur de CX (ligne 2769).

- 2<sup>o</sup>) Si un recalibrage est nécessaire (lignes 2770 et 2771), on spécifie que le recalibrage ne sera plus nécessaire (ligne 2772), on envoie la commande de recalibrage au contrôleur de lecteur de disquette (lignes 2773 à 2776) et on attend l'interruption indiquant que cela a bien été effectué (ligne 2777). Si une erreur est survenue lors du recalibrage (ligne 2778), on retourne à l'appelant (l'erreur étant spécifiée par la valeur de l'indicateur CF).

- 3<sup>o</sup>) On envoie la commande de positionnement sur la piste désirée du disque désiré au contrôleur de lecteur de disquette (lignes 2783 à 2788) et on attend l'interruption indiquant que cela a bien été effectué (ligne 2789).

- 4<sup>o</sup>) On laisse le temps à la tête de lecture de se positionner. Pour cela, on sauvegarde le registre des indicateurs (ligne 2794), on récupère le paramètre de positionnement (lignes 2795 et 2796), on sauvegarde les paramètres entrés (ligne 2797), on attend pendant 1 ms (lignes 2798 à 2805), on restaure les valeurs du registre CX et du registre des indicateurs (lignes 2807 et 2808) et on retourne à l'appelant (ligne 2810).

#### 10.4.5.4 La sous-routine de lecture-écriture

La sous-routine RW\_OPN commence à la ligne 2518 du listing :

```

2511
2512 ;----- ALLOW WRITE ROUTINE TO FALL INTO RW_OPN
2513
2514 ;-----
2515 ; RW_OPN
2516 ; THIS ROUTINE PERFORMS THE READ/WRITE/VERIFY OPERATION
2517 ;-----
ED4A 2518 RW_OPN PROC NEAR
ED4A 7308 2519 JNC J11 ; TEST FOR DMA ERROR
ED4C C606410009 2520 MOV DISKETTE_STATUS,DMA_BOUNDARY ; SET ERROR
ED51 B000 2521 MOV AL,0 ; NO SECTORS TRANSFERRED
ED53 C3 2522 RET ; RETURN TO MAIN ROUTINE
ED54 2523 J11: ; DO_RW_OPN
ED54 50 2524 PUSH AX ; SAVE THE COMMAND
2525
2526 ;----- TURN ON THE MOTOR AND SELECT THE DRIVE
2527
ED55 51 2528 PUSH CX ; SAVE THE T/S PARMS
ED56 8AC4 2529 MOV CL,DL ; GET DRIVE NUMBER AS SHIFT COUNT
ED58 B001 2530 MOV AL,1 ; MASK FOR DETERMINING MOTOR BIT
ED5A 02E0 2531 SAL AL,CL ; SHIFT THE MASK BIT
ED5C FA 2532 CLI ; NO INTERRUPTS WHILE DETERMINING
2533 ; MOTOR STATUS
ED5D C6064000FF 2534 MOV MOTOR_COUNT,OFFH ; SET LARGE COUNT DURING OPERATION
ED62 84063F00 2535 TEST AL,MOTOR_STATUS ; TEST THAT MOTOR FOR OPERATION
ED66 7531 2536 JNZ J14 ; IF RUNNING, SKIP THE WAIT
ED68 80263F00F0 2537 AND MOTOR_STATUS,OF0H ; TURN OFF ALL MOTOR BITS
ED6D 08063F00 2538 OR MOTOR_STATUS,AL ; TURN ON THE CURRENT MOTOR
ED71 FB 2539 STI ; INTERRUPTS BACK ON
ED72 B010 2540 MOV AL,10H ; MASK BIT
ED74 D2E0 2541 SAL AL,CL ; DEVELOP BIT MASK FOR MOTOR ENABLE
ED76 0AC2 2542 OR AL,DL ; GET DRIVE SELECT BITS IN
ED78 0C0C 2543 OR AL,0CH ; NO RESET, ENABLE DMA/INT
ED7A 52 2544 PUSH DX ; SAVE REG
ED7B BAF203 2545 MOV DX,03F2H ; CONTROL PORT ADDRESS
ED7E EE 2546 OUT DX,AL
ED7F 5A 2547 POP DX ; RECOVER REGISTERS
2548
2549 ;----- WAIT FOR MOTOR IF WRITE OPERATION
2550
ED80 F6063F0080 2551 TEST MOTOR_STATUS,80H ; IS THIS A WRITE
ED85 7412 2552 JZ J14 ; NO, CONTINUE WITHOUT WAIT
ED87 BB1400 2553 MOV BX,20 ; GET THE MOTOR WAIT
ED8A E8DF00 2554 CALL GET_PARM ; PARAMETER
ED8D 0AE4 2555 OR AL,AH ; TEST FOR NO WAIT
ED8F 2556 J12: ; TEST_WAIT_TIME
ED8F 7408 2557 JZ J14 ; EXIT WITH TIME EXPIRED
ED91 2BC9 2558 SUB CX,CX ; SET UP 1/8 SECOND LOOP TIME

```

```

ED93          2559  J13:
ED93 E2FE     2560          LOOP   J13          ; WAIT FOR THE REQUIRED TIME
ED95 FECC     2561          DEC    AH          ; DECREMENT TIME VALUE
ED97 EBF6     2562          JMP    J12         ; ARE WE DONE YET
ED99          2563  J14:
ED99 FB       2564          STI     CX          ; MOTOR RUNNING
ED9A 59       2565          POP    CX          ; INTERRUPTS BACK ON FOR BYPASS WAIT
                2566
                2567 ;----- DO THE SEEK OPERATION
                2568
ED9B E8DF00   2569          CALL   SEEK        ; MOVE TO CORRECT TRACK
ED9E 58       2570          POP    AX          ; RECOVER COMMAND
ED9F 8AFC     2571          MOV    BH,AH       ; SAVE COMMAND IN BH
EDA1 B600     2572          MOV    DH,0        ; SET NO SECTORS READ IN CASE OF ERROR
EDA3 724B     2573          JC     J17         ; IF ERROR, THEN EXIT AFTER MOTOR OFF
EDA5 BEFOED90 2574          MOV    SI,OFFSET J17 ; DUMMY RETURN ON STACK FOR NEC_OUTPUT
EDA9 56       2575          PUSH   SI          ; SO THAT IT WILL RETURN TO MOTOR OFF
                2576          ; LOCATION
                2577
                2578 ;----- SEND OUT THE PARAMETERS TO THE CONTROLLER
                2579
EDAA E89400   2580          CALL   NEC_OUTPUT  ; OUTPUT THE OPERATION COMMAND
EDAD 8A6601   2581          MOV    AH,[BP+1]   ; GET THE CURRENT HEAD NUMBER
EDB0 DOE4     2582          SAL   AH,1        ; MOVE IT TO BIT 2
EDB2 DOE4     2583          SAL   AH,1
EDB4 80E404   2584          AND   AH,4        ; ISOLATE THAT BIT
EDB7 0AE2     2585          OR    AH,DL       ; OR IN THE DRIVE NUMBER
EDB9 E88500   2586          CALL   NEC_OUTPUT
                2587
                2588 ;----- TEST FOR FORMAT COMMAND
                2589
EDBC 80FF40   2590          CMP    BH,040H    ; IS THIS A FORMAT OPERATION
EDBF 7503     2591          JNE   J15         ; NO. CONTINUE WITH R/W/V
EDC1 E962FF   2592          JMP   J10         ; IF SO, HANDLE SPECIAL
EDC4          2593  J15:
EDC4 8AE5     2594          MOV    AH,CH      ; CYLINDER NUMBER
EDC6 E87800   2595          CALL   NEC_OUTPUT
EDC9 8A6601   2596          MOV    AH,[BP+1]  ; HEAD NUMBER FROM STACK
EDCC E87200   2597          CALL   NEC_OUTPUT
EDCF 8AE1     2598          MOV    AH,CL      ; SECTOR NUMBER
EDD1 E86D00   2599          CALL   NEC_OUTPUT
EDD4 B80700   2600          MOV    BX,7       ; BYTES/SECTOR PARM FROM BLOCK
EDD7 E89200   2601          CALL   GET_PARM   ; TO THE NEC
EDDA B80900   2602          MOV    BX,9       ; EOT PARM FROM BLOCK
EDDD E88C00   2603          CALL   GET_PARM   ; TO THE NEC
EDE0 B80B00   2604          MOV    BX,11      ; GAP LENGTH PARM FROM BLOCK
EDE3 E88600   2605          CALL   GET_PARM   ; TO THE NEC
EDE6 B80D00   2606          MOV    BX,13      ; DTL PARM FROM BLOCK
EDE9          2607  J16:
EDE9 E88000   2608          CALL   GET_PARM   ; TO THE NEC
EDEC 5E       2609          POP    SI          ; CAN NOW DISCARD THAT DUMMY
                2610          ; RETURN ADDRESS
                2611
                2612 ;----- LET THE OPERATION HAPPEN
                2613
EDED E84301   2614          CALL   WAIT_IN    ; WAIT FOR THE INTERRUPT
EDF0          2615  J17:
EDF0 7245     2616          JC     J21         ; MOTOR_OFF
EDF2 E87401   2617          CALL   RESULTS    ; LOOK FOR ERROR
EDF5 723F     2618          JC     J20         ; GET THE NEC STATUS
                2619          ; LOOK FOR ERROR
                2620 ;----- CHECK THE RESULTS RETURNED BY THE CONTROLLER
                2621
EDF7 FC       2622          CLD          ; SET THE CORRECT DIRECTION
EDF8 BE4200   2623          MOV    SI,OFFSET NEC_STATUS ; POINT TO STATUS FIELD
EDFB AC       2624          LODS   NEC_STATUS ; GET ST0
EDFC 24C0     2625          AND   AL,0COH    ; TEST FOR NORMAL TERMINATION
EDFE 743B     2626          JZ     J22         ; OPN_OK
EE00 3C40     2627          CMP    AL,040H    ; TEST FOR ABNORMAL TERMINATION
EE02 7529     2628          JNZ   J16         ; NOT ABNORMAL, BAD NEC
                2629
                2630 ;----- ABNORMAL TERMINATION, FIND OUT WHY
                2631
EE04 AC       2632          LODS   NEC_STATUS ; GET ST1

```

```

EE05 D0E0      2633      SAL      AL,1                ; TEST FOR EOT FOUND
EE07 B404      2634      MOV      AH,RECORD_NOT_FND
EE09 7224      2635      JC       J19                ; RW_FAIL
EE0B D0E0      2636      SAL      AL,1
EE0D D0E0      2637      SAL      AL,1                ; TEST FOR CRC ERROR
EE0F B410      2638      MOV      AH,BAD_CRC
EE11 721C      2639      JC       J19                ; RW_FAIL
EE13 DDE0      2640      SAL      AL,1                ; TEST FOR DAM OVERRUN
EE15 B40B      2641      MOV      AH;BAD_DMA
EE17 7216      2642      JC       J19                ; RW_FAIL
EE19 D0E0      2643      SAL      AL,1
EE1B D0E0      2644      SAL      AL,1                ; TEST FOR RECORD NOT FOUND
EE1D 8404      2645      MOV      AH,RECORD_NOT_FND
EE1F 720E      2646      JC       J19                ; RW_FAIL
EE21 D0E0      2647      SAL      AL,1
EE23 B403      2648      MOV      AH,WRITE_PROTECT   ; TEST FOR WRITE_PROTECT
EE25 7208      2649      JC       J19                ; RW_FAIL
EE27 D0E0      2650      SAL      AL,1                ; TEST MISSING ADDRESS MARK
EE29 B402      2651      MOV      AH,BAD_ADDR_MARK
EE2B 7202      2652      JC       J19                ; RW_FAIL
                2653
                2654      ;----- NEC MUST HAVE FAILED
                2655
EE2D           2656      J18:                ; RW-NEC-FAIL
EE2D B420      2657      MOV      AH,BAD_NEC
EE2F           2658      J19:                ; RW-NEC
EE2F 08264100  2659      OR       DISKETTE_STATUS,AH
EE33 E87801    2660      CALL    NUM_TRANS           ; HOW MANY WERE REALLY TRANSFERRED
EE36           2661      J20:                ; RW_ERR
EE36 C3        2662      RET
EE37           2663      J21:                ; RETURN TO CALLER
EE37 E82F01    2664      CALL    RESULTS            ; RW_ERR_RES
EE3A C3        2665      RET                        ; FLUSH THE RESULTS BUFFER
                2666
                2667      ;----- OPERATION WAS SUCCESSFUL
                2668
EE3B           2669      J22:                ; OPN_OK
EE3B E87001    2670      CALL    NUM_TRANS           ; HOW MANY GOT MOVED
EE3E 32E4      2671      XOR     AH,AH              ; NO ERRORS
EE40 C3        2672      RET
                2673      RW_OPN  ENDP

```

Commentaires. - 1°) Si la sous-routine de préparation du DMA a échoué (ligne 2519), on spécifie ce type d'erreur dans la variable adéquate de la zone de communication du BIOS consacrée au lecteur de disquette (ligne 2520), on spécifie qu'aucun secteur n'a été transféré (ligne 2521) et on retourne à l'appelant (ligne 2522).

- 2°) Sinon on sauvegarde la commande (ligne 2524) et on démarre le moteur. Pour cela, on sauvegarde les paramètres concernant la piste et le secteur (ligne 2528), on place le numéro de lecteur comme compteur de décalage (ligne 2529), on place un 1 à titre de masque dans le registre AL (ligne 2530), que l'on déplace pour spécifier le lecteur de disquette désiré (ligne 2531), on inhébe les interruptions masquables (lignes 2532 et 2533) et on indique une durée assez longue pour l'opération (ligne 2534). Si le moteur tourne déjà, on passe cette phase de démarrage du moteur (lignes 2535 et 2536). Sinon on indique que tous les moteurs sont à l'arrêt (ligne 2537) et que le moteur choisi est en fonctionnement (ligne 2538), on permet à nouveau les interruptions masquables (ligne 2539), on spécifie le moteur qui doit tourner (lignes 2540 à 2542), qu'il ne faut pas réinitialiser mais qu'il faut utiliser le DMA (ligne 2543), on sauvegarde la valeur du registre DX (ligne 2544) que l'on va utiliser, on transmet l'octet de commande au port de contrôle du contrôleur de lecteur de disquette (lignes 2545 et 2546) et on restaure la valeur du registre DX (ligne 2547).

- 3°) S'il s'agit d'une opération de lecture, on attend que le moteur ait bien démarré. Pour cela, on teste s'il s'agit d'une opération d'écriture (ligne 2551) et on passe cette phase si ce n'est pas le cas (ligne 2552). Sinon, on récupère dans AH les paramètres de démarrage du moteur (lignes 2553 et 2554) et on passe également cette phase si on n'a pas besoin d'attendre



(lignes 255 à 2557). Sinon on attend durant 1/8 de seconde (lignes 2558 à 2560) et on recommence autant de fois que le spécifie le paramètre (lignes 2561 et 2562).

On permet à nouveau les interruptions masquables (ligne 2564) et on restaure la valeur de CX (ligne 2565).

- 4°) On se déplace sur la piste demandée. Pour cela on fait appel à la sous-routine SEEK (ligne 2569). On récupère la commande (ligne 2570) et on la place dans le registre BH (ligne 2571). On place 0 secteur lu dans le registre DH (ligne 2572) en cas d'erreur. Si une erreur est survenue, on sort après avoir arrêté le moteur (ligne 2573). Sinon, on place une adresse de retour sur la pile (lignes 2574 et 2575).

- 5°) On envoie les paramètres au contrôleur (lignes 2578 à 2586).

- 6°) Dans le cas d'une commande de formatage, on procède un peu autrement. On teste s'il s'agit d'une commande de formatage (ligne 2590) et si c'est le cas, on renvoie vers le traitement de celle-ci (ligne 2592), partie de la sous-routine DISK\_FORMAT, qui commence ligne 2486.

- 7°) S'il ne s'agit pas d'une commande de formatage, on continue en envoyant les octets de commande au contrôleur : numéro de cylindre (lignes 2594 et 2595), numéro de tête de lecture-écriture (lignes 2596 et 2597), numéro de secteur (lignes 2598 et 2599), nombre d'octets par secteur (lignes 2600 et 2601), paramètre de fin de piste (lignes 2602 et 2603), longueur du GAP (lignes 2604 et 2605), paramètre DTL (lignes 2606 à 2608). On peut ne pas tenir compte de l'adresse de retour, on la retire donc de la pile (lignes 2609 et 2610).

- 8°) On attend que l'opération soit effectuée. Pour cela, on attend l'interruption indiquant qu'il en est ainsi (ligne 2614). Si une erreur est survenue (ligne 2616), on récupère les résultats (ligne 2664), que l'on n'utilise pas, et on retourne à l'appelant (ligne 2665), l'erreur étant indiquée par la valeur de l'indicateur CF. Sinon on récupère les résultats (ligne 2617) et on retourne à l'appelant si une erreur est survenue (lignes 2618, 2661 et 2662).

- 9°) On vérifie les résultats renvoyés par le contrôleur. Pour cela, on se place dans la direction adéquate (ligne 2622), on récupère le contenu du registre ST0 du contrôleur de disquette (lignes 2623 et 2624). Si l'opération ne s'est pas terminée normalement (lignes 2625 et 2626), si le contrôleur n'était pas prêt, on recommence (lignes 2627 et 2628), sinon on récupère le contenu du registre ST1 du contrôleur de disquette (ligne 2632), on recherche la cause de l'échec que l'on place dans le registre AH (lignes 2633 à 2657), on l'indique dans la variable DISKETTE\_STATUS (ligne 2660), on détermine combien de secteurs ont été transférés (ligne 2660) et on retourne à l'appelant (ligne 2662).

- 10°) Pour déterminer combien de secteurs ont été transférés, on fait appel à la sous-routine NUM\_TRANS, définie curieusement ligne 3043 au milieu de la sous-routine RESULTS.

Les paramètres sont le numéro cylindre, passé *via* le registre CH, et le numéro de secteur de début, passé *via* le registre CL. On renvoie le nombre de secteurs transférés *via* le registre AL.

Pour cela on utilise la variable NEC\_STATUS de la zone de communication du BIOS pour déterminer le numéro de cylindre de fin (lignes 3044 et 3045) et le numéro de secteur de fin (ligne 3046). S'il s'agit du même cylindre (ligne 3047), il suffit de soustraire le numéro de secteur de fin de celui de début (lignes 3052 et 3053) et de retourner à l'appelant (ligne 3054). Sinon, on récupère le nombre de secteurs d'une piste (lignes 3048 à 3051) et on effectue également la soustraction.

- 11°) Si tout s'est bien déroulé, on place également dans AL le nombre de secteurs transférés (lignes 2669 et 2670), on met l'indicateur CF à 0 (ligne 2671) pour indiquer qu'il n'y a pas d'erreur et on retourne à l'appelant (ligne 2672).

### 10.4.6 Vérification

La fonction 4 de vérification de INT 13h commence à la ligne 2479 du listing :

```

                2477 ;---- DISKETTE VERIFY
                2478
ED14            2479 DISK_VERF      PROC   NEAR
ED14 B042       2480             MOV    AL,042H           ; VERIFY COMMAND FOR DMA
ED16 EBF5       2481             JMP    J9                ; DO AS IF DISK READ
                2482 DISK_VERF      ENDP
                2483

```

Autrement dit on prépare la commande de vérification (ligne 2480) et on fait comme pour la lecture (ligne 2481) en renvoyant à la ligne 2471 de la sous-routine pour la lecture.

### 10.4.7 Formatage

La fonction 5 de formatage de INT 13h commence à la ligne 2486 du listing :

```

                2484 ;---- DISKETTE FORMAT
                2485
ED18            2486 DISK_FORMAT   PROC   NEAR
ED18 800E3F0080 2487             OR     MOTOR_STATUS,80H   ; INDICATE WRITE OPERATION
ED1D B04A       2488             MOV    AL,04AH           ; WILL WRITE TO THE DISKETTE
ED1F E8A601     2489             CALL  DMA_SETUP        ; SET UP THE DMA
ED22 B440       2490             MOV    AH,040H           ; ESTABLISH THE FORMAT COMMAND
ED24 EB24       2491             JMP    SHORT RW_OPN      ; DO THE OPERATION
ED26            2492 J10:          ; CONTINUATION OF RW_OPN FOR FMT
ED26 BB0700     2493             MOV    BX,7             ; GET THE
ED29 E84001     2494             CALL  GET_PARM        ; BYTES/SECTOR VALUE TO NEC
ED2C BB0900     2495             MOV    BX,9             ; GET THE
ED2F E83A01     2496             CALL  GET_PARM        ; SECTORS/TRACK VALUE TO NEC
ED32 BB0F00     2497             MOV    BX,15            ; GET THE
ED35 E83401     2498             CALL  GET_PARM        ; GAP LENGTH VALUE TO NEC
ED38 BB1100     2499             MOV    BX,17            ; GET THE FILLER BYTE
ED3B E9AB00     2500             JMP    J16             ; TO THE CONTROLLER
                2501 DISK_FORMAT   ENDP
                2502

```

Commentaires.- 1°) On indique à la variable MOTOR\_STATUS de la zone de communication du BIOS que l'on va effectuer une opération d'écriture (ligne 2487), ainsi que pour le DMA (lignes 2488 et 2489), on choisit la commande de formatage du contrôleur de lecteur de disquette (ligne 2490) et on effectue l'opération en faisant appel à la sous-routine RW\_OPN (ligne 2491).

- 2°) Nous avons vu, lors de l'étude de la sous-routine RW\_OPN, que, dans le cas d'un formatage, la ligne 2592 renvoie à J10 (c'est-à-dire à la ligne 2492). On envoie au contrôleur le nombre d'octets par secteur (lignes 2493 et 2494), le nombre de secteurs par pistes (lignes 2495 et 2496), la taille du « gap » (lignes 2497 et 2498), on place l'octet de remplissage dans le registre BX (ligne 2499) et on retourne à la sous-routine RW\_OPN (ligne 2500, renvoyant à la ligne 2607).

### 10.4.8 Écriture

La fonction 3 d'écriture de INT 13h commence à la ligne 2505 du listing :

```

                2503  ;----- DISKETTE WRITE ROUTINE
                2504
ED3E           2505  DISK_WRITE      PROC      NEAR
ED3E 800E3F0080 2506                OR        MOTOR_STATUS,80H      ; INDICATE WRITE OPERATION
ED43 B04A       2507                MOV        AL,04AH              ; DMA WRITE COMMAND
ED45 E88001     2508                CALL     DMA_SETUP
ED48 B4C5       2509                MOV        AH,0C5H              ; NEC COMMAND TO WRITE TO DISKETTE
                2510  DISK_WRITE      ENDP
                2511

```

Autrement dit, on indique à la variable `MOTOR_STATUS` de la zone de communication du BIOS que l'on va effectuer une opération d'écriture (ligne 2506), ainsi que pour le DMA (lignes 2507 et 2508), on choisit la commande d'écriture du contrôleur de lecteur de disquette (ligne 2509) et on effectue l'opération en faisant appel à la sous-routine `RW_OPN` (non indiqué explicitement mais c'est la sous-routine qui suit celle en cours).

## 10.5 Historique

Le lecteur de disquette (FDD) est inventé chez IBM par Alan SHUGART en 1967. La disquette a alors une taille de 8 pouces (200 mm) de diamètre et une capacité de un MiO. Elle est commercialisée en 1971. Les disquettes et les lecteurs de disquette sont produits et améliorés par IBM, *Memorex*, *Shugart Associates* et *Burroughs Corporation*. Le terme « floppy disk » apparaît sous forme imprimée en 1970 et, bien qu'IBM annonce en 1973 son premier produit en tant que « Type 1 Diskette », l'industrie continue à utiliser les termes « floppy disk » ou « floppy ».

En 1976, *Shugart Associates* introduit le lecteur de disquette 5 pouce 1/4 d'une capacité de 160 KiO. Il est utilisé sur le premier IBM PC en août 1981 avec une capacité de 360 KiO.

## 10.6 Bibliographie

[MES-02] MESSMER, Hans-Peter, **The Indispensable PC Hardware Book**, Addison-Wesley, fourth edition, 2002, xx + 1273 p.