



Tutoriel	AmigaCracking : Xenon2 Megablast
Protection	COPYLOCK(s)
Auteur Original	Gi@nts
Source original	http://flashtro.com
Version	18/09/2019 Gi@nts
Vérification/Correction	V1.0, Testé et fonctionnel de A à Z

*** XENON 2 - CRACK TUTORIEL ***

Table des matières

Matériels nécessaires	3
Général Info	3
Agencement des disquettes Amiga	6
Le Format MFM	9
Les registres CIA-A et CIA-B	11
WinUAE.....	13
Part 1 X-copy.....	14
Part 2 Analyse de l'image IPF.....	15
Cheats	16
Part 3 Comportement des chargements du jeu et test de notre Backup	17
Part 4 Analyse et modification du bootblock	18
Part 5 Analyse du TrackLoader_#1	19
Analyse du Code : CopyLock #01	25
Analyse du Code : CopyLock #02	27
Analyse du Code : Intro	31
Analyse du Code : TrackLoader_#2	33
Analyse du Code : Post_TrackLoader_#2 & CopyLock #03.....	35
Analyse du Code : Menu Principal	37
Analyse du Code : Organigramme des diverses étapes	38
CRACK : Mode opératoire.....	39
Création du Crack étape par étape : Etape #1 – Bypass Copylock #01 et CopyLock #02.....	40
Création du Crack étape par étape : Etape #2 – Bypass Copylock #03	42

Matériels nécessaires

- 1) Un AMIGA avec une extension mémoire de 512K ou l'émulateur WINUAE.
- 2) Un lecteur externe en plus est fortement recommandé.
- 3) Une Carte ACTION REPLAY (ou ça ROM Image) selon configuration utilisé.
- 4) Le jeu Original en disquette ou son image CAPS (SPS 0297)

Général Info

Très gros Tutorial en approche, sortez vos pelles, ça va être long et détaillé.

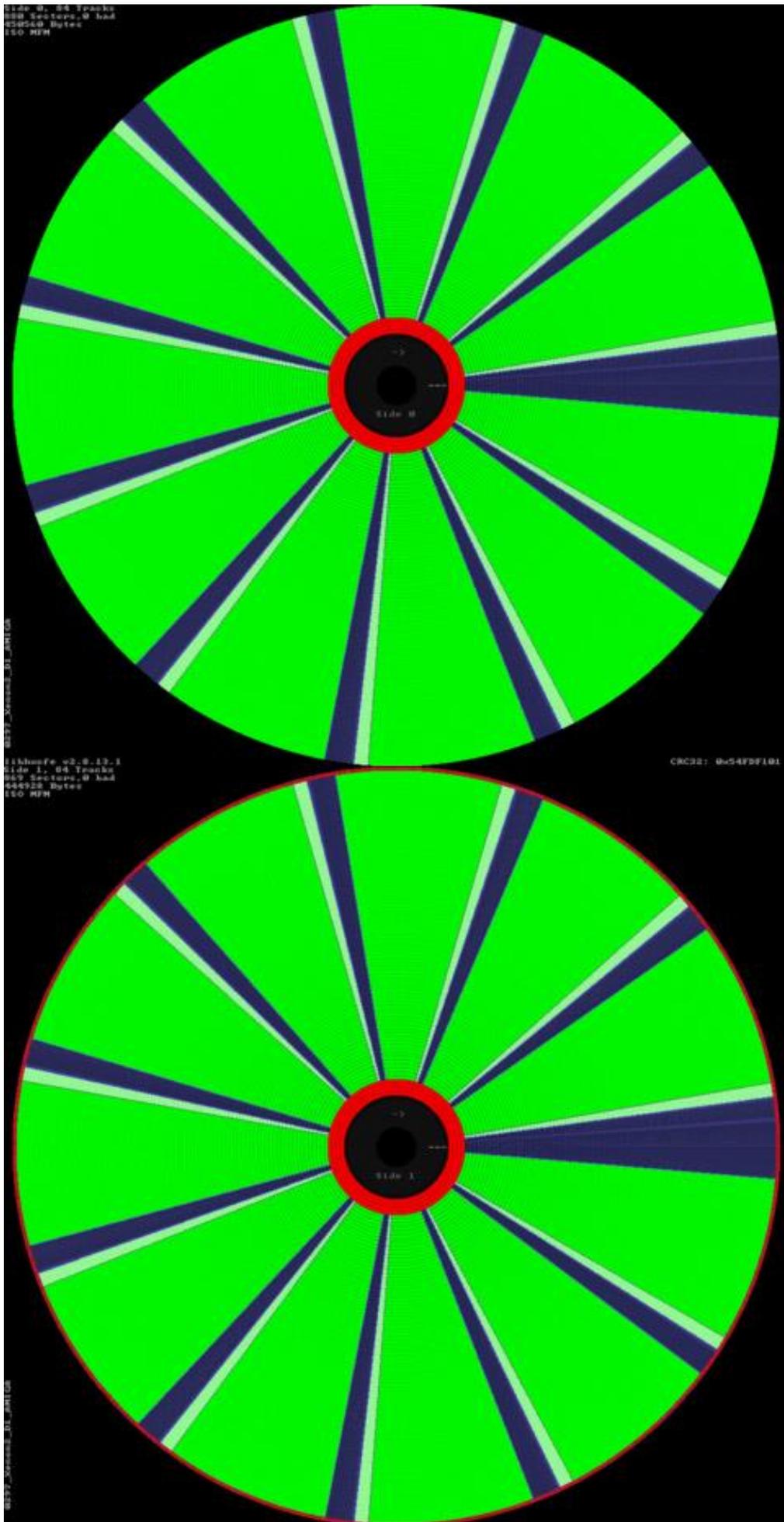
A noter que ce tuto est basé uniquement sur mon travail d'analyse.

Qu'il est à mon sens assez complet. Il est fortement conseillé de suivre chronologiquement le tuto sinon vous risquez d'être perdu dans la compréhension.

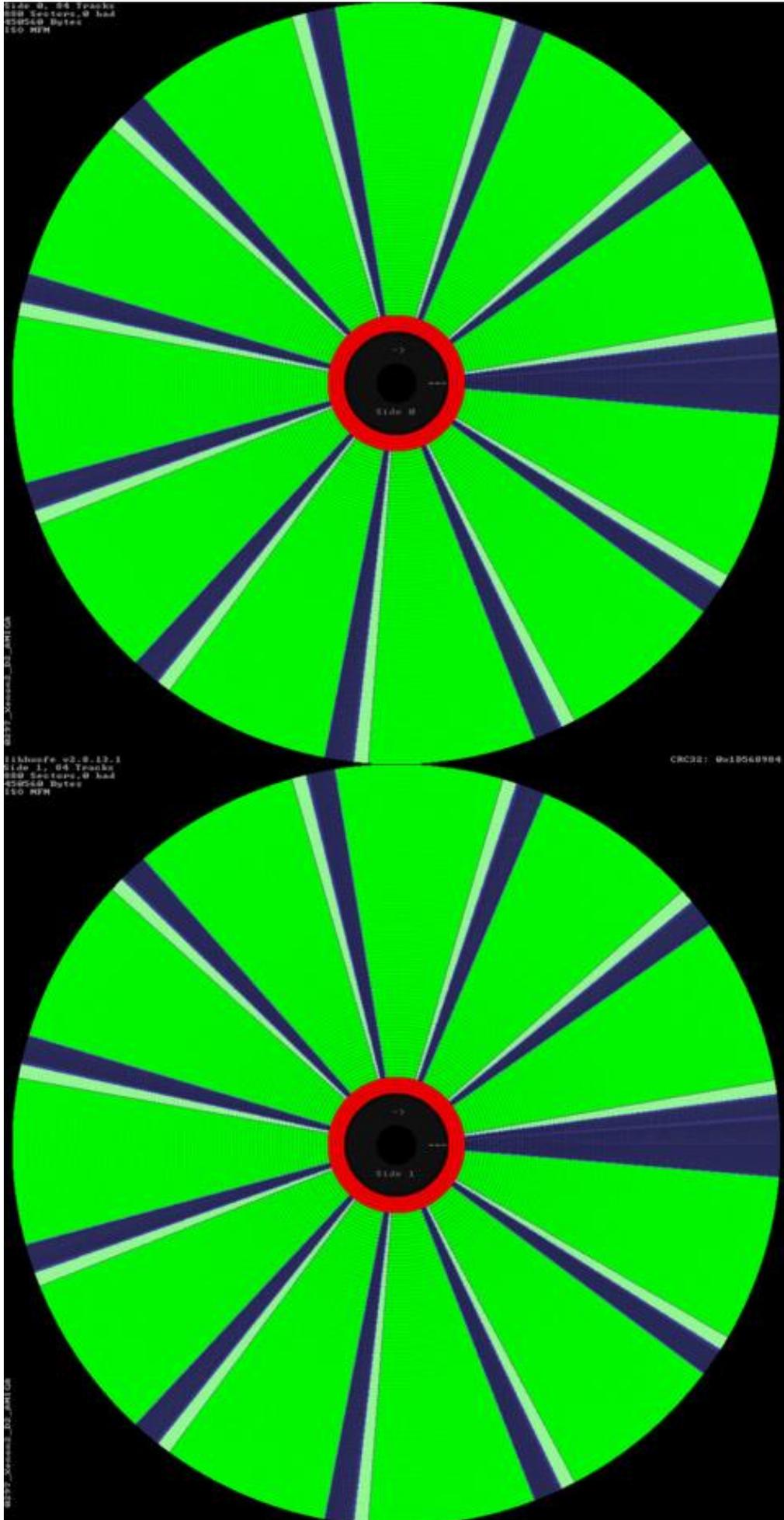
Bon Tuto.

Gi@nts

Disk 1



Disk2



Agencement des disquettes Amiga

En France :

On utilise des termes comme : *piste, bloc, secteur, face...*

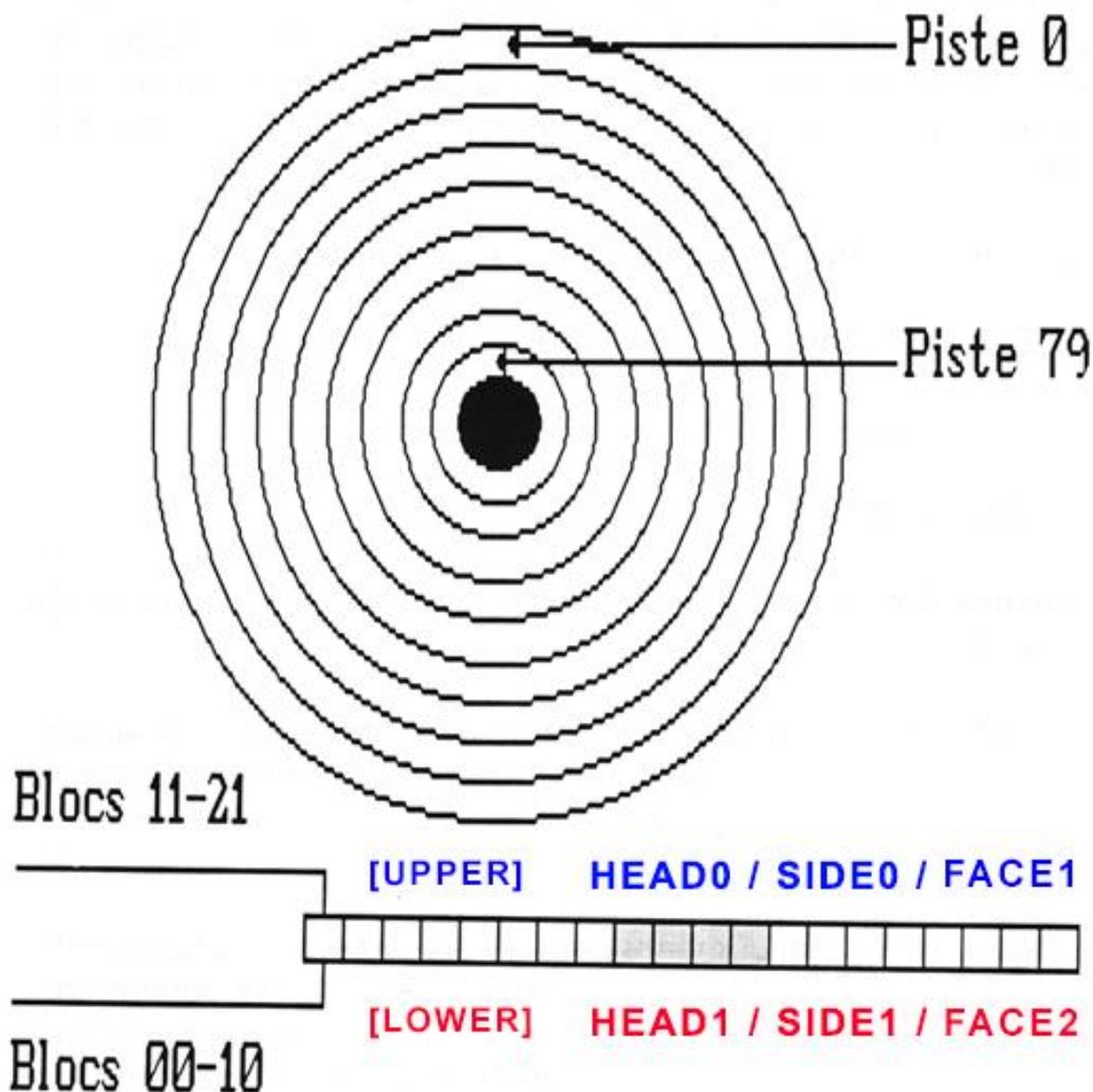
Piste : 0 à 79 Certaines disquettes poussent jusqu'à 81 voire 82 pistes mais le standard reste quand même 80 pistes (de 0 à 79)

Face : 0/1 ou 1/2 ou A/B, Dessus ou dessous tout simplement. Sur Amiga nous avons deux faces utilisées sur 99% des jeux.

Chaque piste, pour un format standard 'AmigaDOS' est composée de plusieurs *bloc ou secteur*, en général 11 **par face**.

Le terme piste peut désigner l'ensemble d'une piste (les deux 'side' du disque), ou uniquement une 'side' d'une piste.

Une piste standard *amigados* est découpée en plusieurs parties appelées **bloc, secteur, sector**.



Dans d'autres pays :

On utilisera d'autres termes, comme **sector, keys, tracks, cylindre, head...**

Le terme **track** par exemple que l'on aurait vite fait de traduire 'piste' ne colle pas forcément à notre description française.

En général, le terme **tracks** désigne toujours une position sur la disquette mais **elle va de 0 à 159** (soit 160 **tracks**)

Le maximum étant 160 et non 80 car on a deux faces bien sûr, en fait, elle correspond à une piste sur une face.

Il peut néanmoins arriver que l'on utilise dans des tuto anglo-saxon le terme *tracks* dans le sens 'piste' en français (donc de 0 à 79 et non de 0 à 159). Mais en règle générale, il a plutôt une plage de 0 à 160.

C'est le terme **cylindre** qui 'colle' plus à notre définition française de **piste**.

En effet, il est courant d'utiliser le terme **cylindre** pour désigner une position sur la disquette de 0 à 79.

Le terme **sector** ou **key** quant à lui correspond au terme français **bloc** ou **secteur**.

Sur une disquette au format **Amigados**, nous avons 880ko et nous avons 11 secteurs par face, par piste.

La taille d'une piste ayant une valeur physiquement maximum.

Le nombre maximum de **sector** sur une piste dépend assez logiquement de la taille de ses **sectors**.

Préf..beaucoup de terme qui ne sont pas forcément utilisés dans leur sens propre, le mieux est de lire un tuto et de comprendre quel sens l'auteur a voulu leur donner.

Il existe aussi un autre type d'appellation utilisé par exemple par le logiciel **MFM-Warp** de Ferox*

**C'est un programme qui scan le disque en bas niveau et essaye d'en réaliser une copie.*

Track	Calcul	Résultat	Format utilisé sous MFMWarp
0	0/2	0 et pair	0.0
1	1/2	0 et impair	0.1
2	2/2	1 et pair	1.0
3	3/2	1 et impair	1.1
156	156/2	78 et pair	78.0
157	157/2	78 et impair	78.1
158	158/2	79 et pair	79.0
159	159/2	79 et impair	79.1

On notera que :

Le premier secteur (secteur 0) appelé aussi *bootbloc* commence sur la *lowerSide* en piste 00 et se fini en piste 79 sur le *upperside*

En *tracks* c'est le même système sauf que l'on terminera en *Track* 179 et non 79.

La piste Zero est celle situé le plus à l'extérieure du disque.

Le 1^{er} secteur logique, donc le premier bloc sur la disquette, se trouve **piste 0 secteur 0**
Les *bloc* se suivent physiquement mais ne sont pas forcément ordonnée, on parle aussi d'entrelacement.

Le bloc 11 (si on part de 0 bien sûr) n'est pas le 1^{er} secteur de la seconde piste mais le 1^{er} secteur *de la face suivante*.
(voir image ci-dessus)

En format **Amigados**, la taille d'un secteur est de **512 octets**

Ce qui nous donne comme taille disponible : 512*11 secteurs*80 pistes*2 faces = 901 120 octets soit 880Ko
Une 'track' AmigaDos a une taille de 512 * 11 = **5632** en décimal soit **\$1600 octets**

Mise en application sous l'AR :

Il existe deux commandes sous l'AR qui permettent de charger sauver des pistes, à savoir : **RT** et **WT**

Elles fonctionnent pareil.

L'une permet la lecture, l'autre l'écriture.

#**RT** alias Read Track. Permet le chargement de donnée située sur la disquette vers la mémoire.

#la première valeur sera la **track** de **départ** [0 à 159] à indiquer **en hexa**. **#!/ ne pas confondre avec piste**

#La seconde valeur sera le nbr de demi piste (Track donc) à copier à partir de là.

#**WT** alias Write Track. Permet la sauvegarde de donnée située en mémoire vers la disquette.

Exemples :

RT 20 1 50000

Start Track = \$20 et taille à lire = 1

On copiera donc la piste !16 (en décimal) side 0 en mémoire **\$50000**

Oui car **20** est donné en hexa, ce qui nous donne !32 en décimal **mais** il indique une track (de 0 à 159) **PAS en piste**.
Pour avoir l'équivalent en piste on divisera donc par 2 (car deux faces).

\$20/2=\$10 = !16 (en décimal donc) et comme il n'y a pas de retenu on est sur la face0.

RT 21 2

Start Track = \$21 et taille à lire = 2

On copiera la piste !16 side 1 et la piste !17 side 0 en mémoire 50000

21 est donné en hexa **donc \$21 = !33** en décimal.

33/2 = 16.5, donc **piste** 16 side 1 et comme on continue à lire/copier les données (**taille à lire =2**), on continue la copie.

On change donc de **track** car on est déjà sur la **face** 1 (il existe que 2 faces sur une disquette)

On arrive donc sur la prochaine **track** à savoir, **piste** 17 en **side** 0 puisque que c'est la première face au niveau structure la side 0.

Les secteurs

On peut aussi adresser un disque avec la notion de secteur.

Comme on l'a vu au-dessus, un disque AmigaDos fait 80 Piste (0-79), 2 faces et 11 secteurs par Piste
Chaque secteur fait 512 octets.

Si on fait le calcul cela nous donne : $80 * 2 * 11 = 1760$ Secteurs

Ainsi on peut avoir une position exacte en secteur sur un disque Amiga avec une valeur entre 0 et 1759

Exemple DiskBlock Position 520 correspond au Secteur 03 de la piste 23 sur la face 1

On peut aussi fonctionner en mode **RAW**, directement en adressant en octet, cela dépend du 'trackloader' en question.

Le Format MFM

Les DATA sur les *tracks* d'une disquette AmigaDos sont codées/décodées au format MFM.
 Chaque *tracks* contient 11 secteurs de 512 octets chacun.
 Chaque *secteur* à un *header* qui nous donne le numéro de track, le numéro de secteur et d'autres données.

Le contenu d'un disque normal AmigaDos est le suivant :



- + **Gap** A normalement une valeur de 00 octet soit \$AAAA au format MFM.
- + **Track** Contient normalement 11 secteurs qui sont :

- S E C T O R -



00	<p>2 octets</p> <p>00 Octet soit \$AAAA au format MFM</p>								
Sync	<p>2 octets</p> <p>(A1) converti au format MFM et 'Clock pulse' n'est pas pris en compte Donc le résultat nous donne : \$4489 qui est le 'SyncWord'. Aucune DATA ne sera jamais convertie dans ce pattern. (en MFM)</p>								
SectorHeader	<p>1 longWord [8 octets MFM]</p> <p>Header du secteur</p> <table border="1" style="width: 100%; text-align: center;"> <thead> <tr> <th>Format</th> <th>Track</th> <th>Sector</th> <th>Length</th> </tr> </thead> <tbody> <tr> <td>Amiga 1.0 format: \$FF 1 octet</td> <td>Numéro de track 1 octet</td> <td>Numéro de secteur 1 octet</td> <td>Nombre de secteur avant Gap de fin 1 octet</td> </tr> </tbody> </table>	Format	Track	Sector	Length	Amiga 1.0 format: \$FF 1 octet	Numéro de track 1 octet	Numéro de secteur 1 octet	Nombre de secteur avant Gap de fin 1 octet
Format	Track	Sector	Length						
Amiga 1.0 format: \$FF 1 octet	Numéro de track 1 octet	Numéro de secteur 1 octet	Nombre de secteur avant Gap de fin 1 octet						
Fill	<p>16 octets [32 octets MFM]</p> <p>Zone destinée pour l'AmigaDos OS 'Recovery' mais jamais utilisée. donc zone remplie de Zero.</p>								
HeaderChecksum	<p>1 longWord [8 octets MFM]</p> <p>Checksum de la zone Header. Il est calculé en utilisant un XOR et ne contient que des 'databits'</p>								
DataChecksum	<p>1 longWord [8 octets MFM]</p> <p>Checksum de la zone Data. Il est calculé en utilisant un XOR et ne contient que des 'databits'</p>								
Data	<p>512 octets [1024 octets MFM]</p> <p>Block de DATA</p>								

Noter qu'il n'y a pas de **GAP** entre chaque secteur.

La conversion en **MFM** est faite selon le principe suivant :
Prenez 2 bits de **Data** et ajouter 1 de **Clock** entre les deux.
Le bit de **Clock** est à **1** si les 2 bits de **Data** sont à 0 sinon, le bit de **Clock** est à **0**
Ce système permet de ne pas avoir de longue série de 0 ou de 1 qui se suivent.

Un Exemple :

```
Bit de Data   :   0 0 0 1 1 0 1 1 ...
Bit de Clock  :   ? 1 1 0 0 0 0 0 0 ...
ENCODAGE MFM :   ?0101001010001010...
```

Chaque octet est converti en word.
Comme l'extension d'octets est assez compliqué à réaliser sur Amiga, les données sont d'abords divisées en deux moitiés.
Les impaires et les paires.
Les premiers bits à être convertis sont les bits pairs et ensuite les bits impaires.

```
Binaire       : 01001110
Bits pairs    : 0 0 1 1
bits impaires : 1 0 1 0
```

Cela permet un traitement des données plus rapides car l'extraction des moitiés paires et impaires peuvent être réaliser facilement via des opérations logiques **'AND'**

```
Moitié pairs   : DATA 'AND' 0xAAAA
Moitié impairs : DATA 'AND' 0x5555
```

Pour ripper les Data d'un disque vous devez en premier trouver le **'SyncWord'** qui est l'endroit ou démarre-les **Data** sur le **Track**.
Le **'SyncWord'** est en fait marqueur.

Les registres CIA-A et CIA-B

Il existe deux registres, CIA-A et CIA-B que vous devez comprendre et apprendre par cœur.
Une fois que vous savez comment fonctionne **\$BFD100** et **\$BFD001**, vous serez capable de décoder la majorité des loaders.

La plupart des *TrackLoader* n'ont pas de compteur de track pour savoir qu'elle track la tête de lecture à terminer de lire ou écrire.

\$BFE001 PRA

Peripheral Data Register for Data Port A :: Status: Read/Write. Chip: CIA-A

- Bit 0: OVL:** Bit de 'Memory Overlay', toujours à 0. Ne change pas.
- Bit 1: LED:** Bit de 'Power Led/cutoff filter'
- **Valeur1** Led Lecteur diminué et 'cutoff filter' inactivé
 - **Valeur0** Led lecteur pleine puissance et 'cutoff filter' activé
- Bit 2: CHNG:** Changement de disque (1 = aucun changement effectuée, 0 = changement effectué)
- Bit 3: WPRO:** Disque protégé en écriture (1 = pas protégé ; 0 = protégé)
- Bit 4: TKO:** Disque track Zero (1 = pas sur track ; 0 = positionné sur track 0)
- Bit 5: RDY:** Disque prêt (1 = pas prêt; 0 = prêt)
- Bit 6: FIRO:** Bouton Fire port1 (1 = pas appuyé; 0 = appuyé)
- Bit 7: DIR1:** Bouton Fire port2 (1 = pas appuyé; 0 = appuyé)

\$BFD100 PRB

Peripheral Data Register for Data Port B :: Status: Read/Write. Chip: CIA-B

- Bit 0: STEP:** Déplace la tête du lecteur d'une track dans une direction.
DIR bit (mis à 1, puis 0, et encore à 1 pour déplacer la tête)
- Bit 1: DIR:** Direction to move drive head (1 =vers l'extérieur, 0 =vers l'intérieur)
- Bit 2: SIDE:** Sélection de la tête du lecteur (1 = bas ; 0 = haut)
- Bit 3: SEL0:** Sélection DF0: (1 = pas sélectionné; 0 = sélectionné)
- Bit 4: SEL1:** Sélection DF1: (1 = pas sélectionné; 0 = sélectionné)
- Bit 5: SEL2:** Sélection DF2: (1 = pas sélectionné; 0 = sélectionné)
- Bit 6: SEL3:** Sélection DF3: (1 = pas sélectionné; 0 = sélectionné)
- Bit 7: MTR:** Motor on-off status (1 = motor off; 0 = motor on)

Bit 0: Ce bit contrôle le déplacement de la tête de tous les lecteur sélectionnés.
Pour déplacer la tête, vous devez basculer la valeur de ce bit de 1 à 0 puis, de revenir à 1.
Cette opération déplace la tête d'une distance d'une **Track**
Avant de déplacer la tête du lecteur, vous devez sélectionner une direction '**Bit1**'

Après le déplacement de la tête de lecture il est important d'attendre 3ms avant de faire une nouvelle action sur le lecteur de disquette. Comme les boucles de synchro logiciel ne sont pas précise (dépend de la vitesse d'horloge de l'ordinateur qui varie d'un ordinateur à l'autre), il est recommandé d'utiliser un des timers des chipset **CIA** pour attendre les 3ms nécessaire et il est de 18 ms entre un changement de direction.

Bit 1: La valeur de ce bit détermine la direction tête sur les lecteurs de disquette sélectionné.

- **Valeur1** Vers l'extérieur en direction de la piste 0
- **Valeur0** Vers l'intérieur en direction de la piste 79

Ce **Signal** doit être mis avant l'impulsion **STEP**, de plus pour être sûr de la direction de déplacement effectué, positionner d'abord ce bit à 0 et n'essayer jamais de déplacer une tête de lecteur plus loin que la piste 79 ou avant la piste 0. Vous pouvez vérifier si la tête du lecteur sélectionné est sur la **Track** 0 en lisant le bit 4 du **CIA-A** située à l'adresse : **\$BFE001**

Bit 2: Les lecteurs de disquettes amiga sont double faces. Cela veut dire que les lecteurs doivent avoir 2 têtes.
Une tête de lecture/écriture pour la face du haut, et une autre tête pour la face du bas.
Ce bit détermine quelle tête du lecteur doit être utilisé quand une opération de lecture ou d'écriture est demandée.

- **Valeur1** Sélection de la tête du bas
- **Valeur0** Sélection de la tête du haut

La valeur de ce bit affecte seulement le(s) lecteur(s) sélectionné(s).
SIDE doit être maintenant pendant 100 microSecondes avant une opération d'écriture et pendant 1,3 MilliSeconde entre un changement de face.

Bit 3-6: Ces 4 bits permettent de sélectionner quel lecteur(s) de disquette est utilisé(s).
 Seulement les lecteurs sélectionnés sont affectés par les valeurs stocké dans les registres précédent.
 Le Hardware de l'amiga permet de supporter quatre lecteur de disquettes 3p1/2.
 Sur l'Amiga500 et 1000, le lecteur de disquette interne est connu sous le nom de **driver 0** (DF0)
 Les lecteurs de disquettes externes sont connectés en séries.
 Le lecteur connectée directement a l'ordinateur est le **drive 1** (DF1)
 Le lecteur connectée au drive 1 est le **drive 2** (DF2) et le lecteur connecté au drive 2 est le **drive 3** (DF3)
 Sur les ordinateurs Amiga 2000, 2500 et 3000, les deux lecteurs de disquette interne sont les **drive 0** et **1**
 Le premier lecteur de disquette externe est le **drive 2** (DF2), même si un seul des lecteurs de disquette interne est connecté. N'importe quel lecteur de disquette connecté à ce lecteur de disquette externe sera le drive 3.

Pour sélectionner un lecteur de disquette l'on doit positionner son bit correspondant à 0
 Pour désélectionner un lecteur de disquette l'on doit positionner son bit correspondant à 1

Bit 3 drive 0 (**DF0**)
Bit 4 drive 1 (**DF1**)
Bit 5 drive 2 (**DF2**)
Bit 6 drive 3 (**DF3**)

Toutes les combinaisons des lecteurs de disquette peuvent être sélectionné à tout moment.
 Les autres Bit de ce registre affectent TOUS les lecteurs sélectionnés. Il est donc possible de réaliser des taches simultanément comme le déplacement de tête sur plus d'un lecteur de disquette.

Bit 7: Ce Bit active ou pas le moteur du lecteur sélectionné.

- **Valeur1** Moteur OFF
- **Valeur0** Moteur ON

L'état ON/OFF peut être visualisé par la petit lumière présente sur le devant du lecteur de disquette.
 Ce Bit doit être défini avant de choisir un lecteur. Si un lecteur est déjà sélectionné et vous désirer changer l'état de son moteur, vous devez désélectionner le lecteur, définissez le **bit 7**, puis resélectionnez le lecteur souhaité.

Quand le moteur d'un lecteur est passé à **ON**, vous devez attendre que celui-ci atteigne sa pleine vitesse de rotation avant d'effectuer d'autre opération. Vous pouvez vérifier ceci en lisant le bit 5 du **CIA-A** située à l'adresse : **\$BFE001**. Il passe à 0 quand le lecteur a atteint sa pleine vitesse de rotation et que le lecteur est prêt à recevoir de nouvelles commandes.

Le code suivant utilise ce Bit pour passer le moteur a ON sur le drive 0 puis le passer à OFF
 Ce programme part bien sur principe que tout le système multitache est désactivé et que vous avez le contrôle total de l'ordinateur.

```
CIAAPRA equ $BFE001
CIABPRB equ $BFD100

or.b #08,CIABPRB ;S'assure que le lecteur DF0: est désélectionné
and.b #S7F,CIABPRB ;Motor ON en effaçant le bit 7
and.b #F7,CIABPRB ;Sélectionne DF0: pour passer le moteur à ON

Wait: btst.b #5,CIAAPRA ;Vérifie le Bit Check RDY
      bne.s Wait ;On attend que la pleine vitesse de rotation soit atteinte
      or.b #S88,CIABPRB ;Motor Off et désélection de DF0:
      and.b #F7,CIABPRB ;Sélectionne DF0: pour passer le moteur à ON
      or.b #08,CIABPRB ;Désélectionne DF0: pour plus de sécurité.
```

Extra Info :

Le registre **\$DFF016 POTGOR**

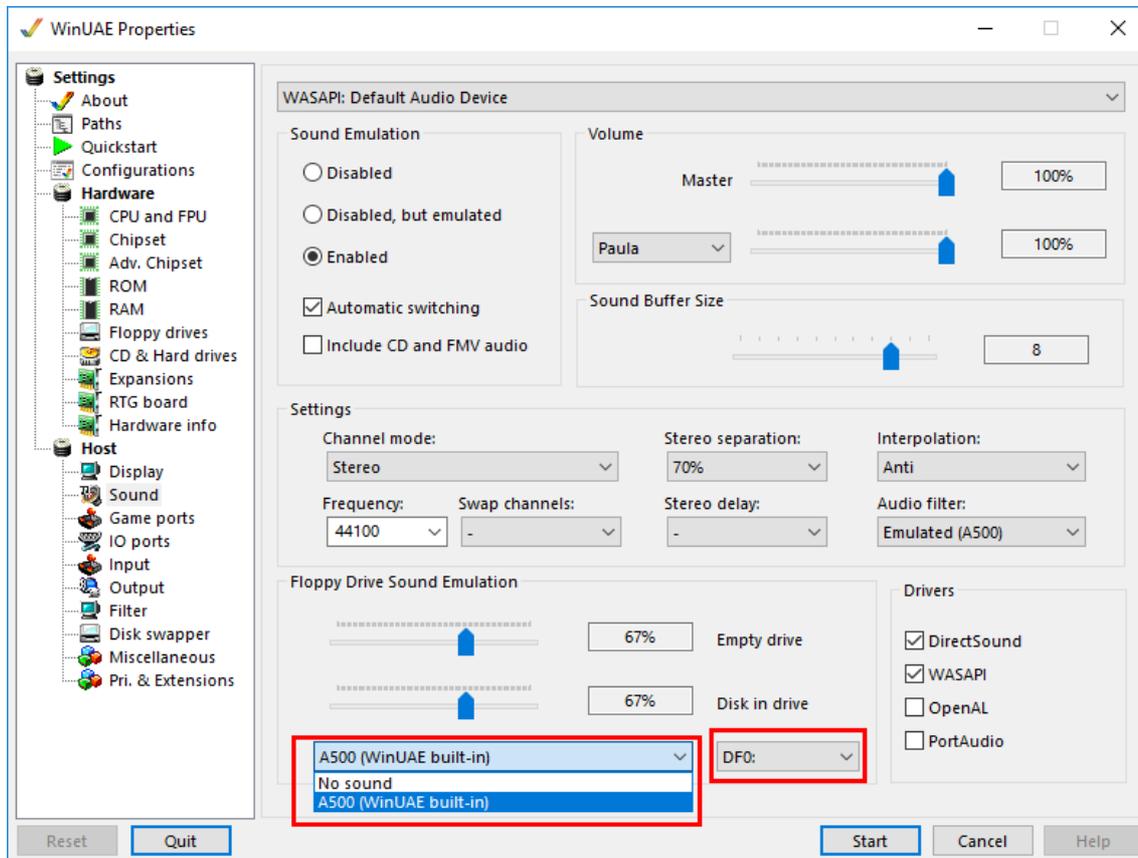
On va juste noter que sont **bit 10** sert pour **tester l'appuie sur le Bouton Droit de la souris**

Exemple : `btst #10, $dff016`

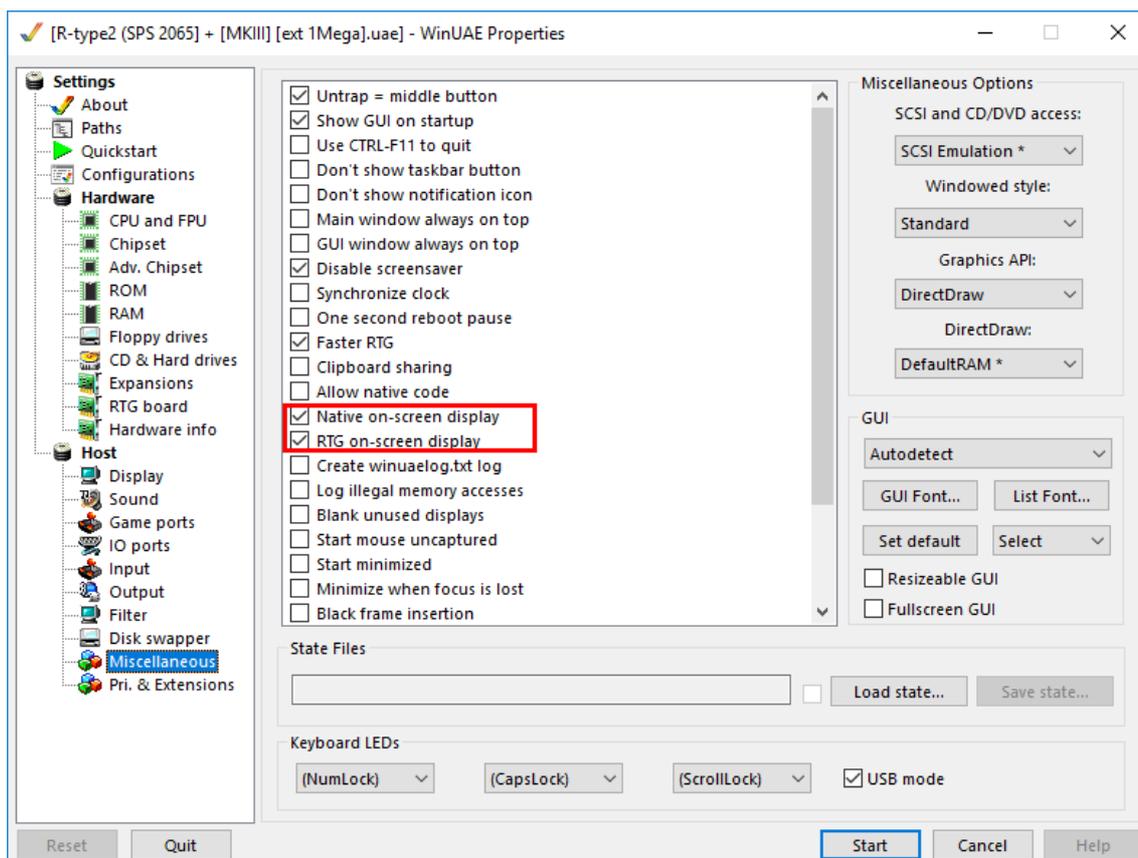
WinUAE

Pour ceux qui utilisent **winUAE** pour ces tutoriels (j'imagine, la plupart des personnes), Je vous conseille fortement d'activer le son des lecteurs de disquette histoire d'entendre ce que le lecteur effectue comme accès.

HOST -> SOUND -> FLOPPY DRIVE SOUND EMULATION -> DF0 Built-In



Voir même, pour plus d'information. Par exemple afficher sur qu'elle face l'on se trouve, d'activer :
Host -> Miscellaneous -> Native on-screen display AND RTG on-screen display



Part 1 X-copy

La première chose à faire et d'essayer de faire un backup de nos disquettes.
Pour cela on va utiliser X-Copy.



Hormis la piste 00 de la 1^{er} disquette, l'ensemble semble copiable.

Il est fort probable qu'à cause de la Piste 00 notre backup ne fonctionne pas **mais gardons quand même cette copie sous le coude**.
Ce genre de 'format' ressemble à une simple protection *copylock*.

Rappel des codes d'erreur de Xcopy :

1. **Less or more than 11 sectors**
2. *No sync found*
3. *No sync after gap found*
4. *Header checksum error*
5. *Error in header/format long*
6. *Data block checksum error*
7. *Long track*
8. *Verify error*

Part 2 Analyse de l'image IPF

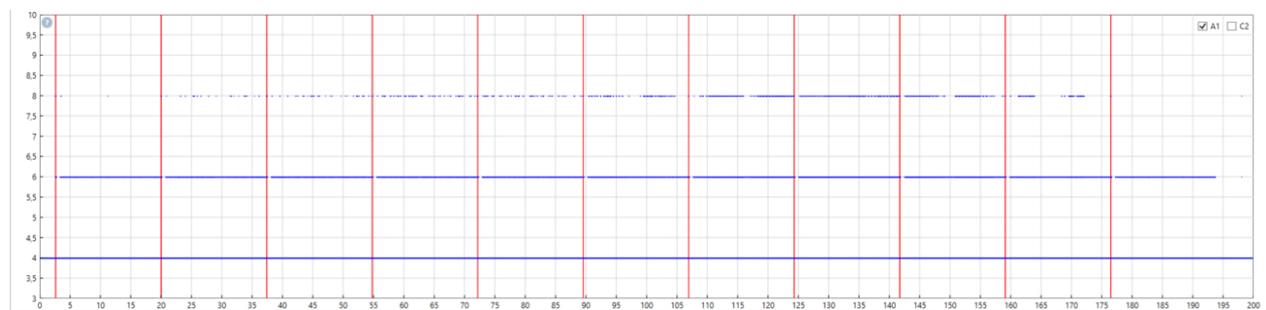
FILENAME	0297_Xenon2_Megablast.ipf
TYPE	Floppy_Disk
ENCODER	CAPS(V1)
FILE	297(V1)
DISK	1
TRACK	00-83
SIDE	0-1
PLATFORM	Amiga
REVOLUTION	5
PROTECTION	COPYLOCK [T00.1]

Comme prévue, L'ensemble du disque est au format Standard *AmigaDOS* (11 blocks standard)
 Ensuite on retrouve notre 'Track' incopiable vu sous *X-Copy*. Elle est identifiée dans le format IPF comme track : **Amiga_Copylock**
 ainsi que par mon Analyseur d'image IPF.

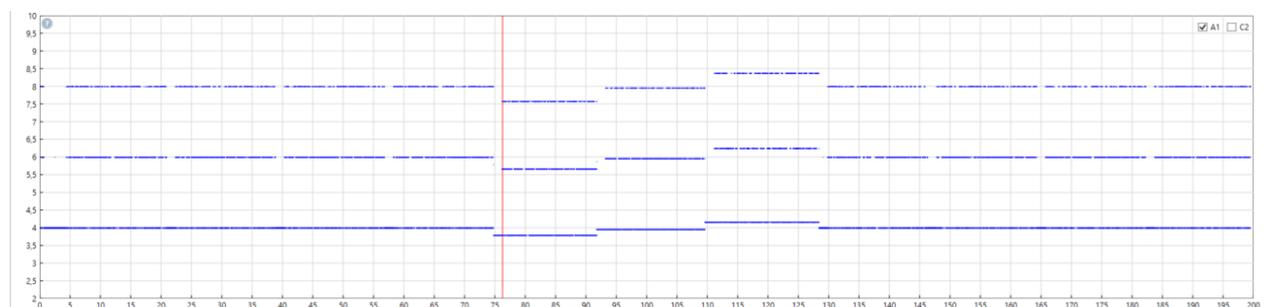
TrackNumber	Size Record (bytes)	Crc	Status	Track Size	Detail Tr. Size	Start Byte	Bit	DataKey	Block	Density	Signal	Encoder	Flag	Aufit Track View
T00.0	80	C990488A	Good	12506	100048 bits = Data=95744 + Gap=4904	274	2194	001	11	Auto	cell_gus	0	None	
T00.1	80	708F24EC	Good	12508	100048 bits = Data=90992 + Gap=9056	116	921	002	11	Copylock_Amiga	cell_gus	0	None	
T01.0	80	F2258FE0	Good	12506	100048 bits = Data=95744 + Gap=4904	272	2182	003	11	Auto	cell_gus	0	None	
T01.1	80	DD3032E7	Good	12506	100048 bits = Data=95744 + Gap=4904	274	2199	004	11	Auto	cell_gus	0	None	

TRACK		Data Length (bytes)		Data (bits)		CRC32 of the complete Extra Data Block		Address		
Data block Description	Sector ID	MFM bits	bytes	bytes/sector	MFM bits	bytes	Codage	GapDef	DataOff	Adresse
[T00.0]		6446			51568			0EB91C21		13576-20021
#0	0	8704	345	512	0	1	MFM	0352	0352	15
#1	1	8704	345	512	0	1	MFM	0908	0908	57
#2	2	8704	345	512	0	1	MFM	1460	1460	92
#3	3	8704	345	512	0	1	MFM	2014	2014	128
#4	4	8704	345	512	0	1	MFM	2568	2568	161
#5	5	8704	345	512	0	1	MFM	3122	3122	196
#6	6	8704	345	512	0	1	MFM	3676	3676	230
#7	7	8704	345	512	0	1	MFM	4230	4230	265
#8	8	8704	345	512	0	1	MFM	4784	4784	300
#9	9	8704	345	512	0	1	MFM	5338	5338	334
#10	10	8704	345	512	4304	270	MFM	5892	5892	369
[T00.1]		6138			49104			77C59DEF		20050-26187
#0	N/A	8272	318	N/A	720	48	MFM	0352	0352	15
#1	N/A	8272	318	N/A	720	48	MFM	0876	0876	55
#2	N/A	8272	318	N/A	720	48	MFM	1404	1404	95
#3	N/A	8272	318	N/A	724	46	MFM	1930	1930	131
#4	N/A	8272	318	N/A	719	48	MFM	2458	2458	164
#5	N/A	8272	318	N/A	744	47	MFM	2982	2982	197
#6	N/A	8272	318	N/A	713	45	MFM	3508	3508	230
#7	N/A	8272	318	N/A	720	48	MFM	4034	4034	263
#8	N/A	8272	318	N/A	720	48	MFM	4560	4560	296
#9	N/A	8272	318	N/A	720	48	MFM	5086	5086	329
#10	N/A	8272	318	N/A	1837	115	MFM	5612	5612	361

Ci-dessous, la vue d'une taille normale *AmigaDos* (que l'on retrouve sur l'ensemble du disque donc)



Et ci-dessous, la vue de la track 00.1, détectée en tant que *Copylock*



Cheats

Divers Cheat trouvés avec l'AR et ces fonctions de recherche + recherche dans le code (les marqueurs)
+ recherche sur le web ☺

\$CCA	:	Nombre de vie	(trouver avec l'option TS)
\$C93	:	Nombre de point	Max 9999999 soit \$98 96 7F en hexa
\$7B00	:	SUBQ.W #1,CCA.S	Code qui enlève une vie (trouver avec la commande MS \$CCB)
\$5D80	:	SUB.W D0,CC6.S	Sup 1 bout d'énergie quand contact avec ennemi.
\$5AEC	:	ADD.L D0.C92.S	Code qui ajoute x point quand on abat un ennemi
Vie infinie		\$7B00 SUB.W #1,CCA.S	à remplacer par TST.W CCA.S
Energie infinie		\$5D80 SUB.W D0,CC6.S	à remplacer par TST.W CC6.S
Bloque l'ajout de point		\$5AEC ADD.L D0,C92.S	à remplacer par TST.W C92.S
AutoFire		\$C65 Max 03	défaut 00
Vitesse de tir		\$C61 Max 06	défaut 08
Vitesse du vaisseau		\$C9F Max 03	défaut 00

Part 3 Comportement des chargements du jeu et test de notre Backup

Avant d'entrer dans le vif du sujet on va s'attarder 5 minutes pour voir comment le jeu se comporte au niveau des chargements. **Insérez la 1er disquette originale dans le lecteur et booter dessus.**

Voilà ce que l'on peut déduire par rapport au bruit de chargement des pistes du lecteur de disquette.

Nbr Piste Lu	Affichage Après chargement	Piste Lue WinUAE
00→	BOOT	00
40	TRACKLOAD #01	01-40
00←	Retour T00	00
→ 40 ?	Retour T40 ?	40
00←	Retour T00	00
→ 40 ?	Retour T40 ?	40
Intro IMAGWORKS PRESENT (avec zoom)		
00←	Retour T00	00
23	TRACKLOAD #01	41-64
→ 64 ?	Retour T64	64
Greetings Xenon2 and co		
PRESS FIRE		
00←	Retour T00	00
INSERT GAME DISK		
DISK 2 DANS LE LECTEUR		
11		00-11
GET READY PLAYER 1		
N/A	START LEVEL 1	N/A
ESC appuyé		
N/A	Retour animation Greetings Xenon2 and co	N/A

Noter que ce n'est pas forcément 'exact' à une unité près car il n'est pas évident à l'oreille d'être formel sur le chargement ou pas d'une piste. Mais ça permet d'avoir une idée des accès disque.

Cela nous donne plusieurs informations :

- Cela valide que le deuxième disque n'a pas de protection. (et donc qu'il y a une protection QUE sur le disque 1)

Il est temps maintenant de tester notre copie réalisée avec X-copy.

Insérez notre backup de la 1er disquette dans le lecteur et booter dessus.

Nbr Piste Lu	Affichage Après chargement	Piste Lue WinUAE
00→	BOOT	00
40	TRACKLOAD #01	01-40
←	Retour T00	00
PLANTAGE de l'AMIGA		

On peut facilement en déduire que le '**Retour T00**' préalablement vue est une routine de protection, notre fameux code *CopyLock*

Part 4 Analyse et modification du bootblock

Allons donc voir et analyser notre *bootblock*.

Toujours avec la disquette de backup dans le lecteur.

#RT alias Read Track, permet le chargement de track <Track Start> <Count> <Destination_memoire>

#D, alias Désassemble

Taper : **RT 0 1 20000** puis **D 20000+c**

```
rt 0 1 20000
Disk ok

d 20000+c
~02000C LEA      20016(PC),A0
~020010 MOVE.L  A0,00000080.S
~020014 TRAP    #0
~020016 MOVE.W  #2700,SR
~02001A LEA     0007D864,A7
~020020 LEA     2000C(PC),A0
~020024 LEA     0007D868,A1
~02002A MOVE.W  #FF,D0
~02002E MOVE.L  (A0)+,(A1)+
~020030 DBF    D0,0002002E
~020034 JMP     0007D896
;=====
^02003A MOVE.L  #7DC40,00000064.S
~020042 LEA     00BFD000,A4
~020048 MOVE.B  #FF,100(A4)
```

+c car le code du bootblock commence à cette adresse, avant c'est la signature disque AmigaDOS

Regardons ça en détail :

```
00000C LEA      20016(PC),A0      ; A0=$20016
020010 MOVE.L  A0,80.S          ; Copie de A0 en mémoire $80 (adr. standard pour le Trap #0)
020014 TRAP    #0              ; Exécution en mode Superviseur du code pointé à l'adresse $80 (donc $20016)
020016 MOVE.W  #2700,SR         ; SR = $2700 (supervisor mode, no interrupts)
02001A LEA     7D864,A7         ; A7=$7D864
020020 LEA     2000C(PC),A0     ; A0=$2000C(PC)
020024 LEA     7D868,A1         ; A1=$7D868
02002A MOVE.W  #FF,D0          ; D0=$FF
02002E MOVE.L  (A0)+,(A1)+     ; → Boucle de copie du code actuel (A0 donc,) vers la zone mémoire A1
020030 DBF    D0,2002E         ; ← On boucle sur la copie tant que D0 est différent de -1 (donc 256 fois)
020034 JMP     7D896           ; Le code est ainsi recopié vers la zone mémoire désirée et exécuté
;=====
02003A MOVE.L  #7DC40,64.S      ;
020042 LEA     BFD000,A4        ; A4=BFD000 CIA-B
020048 MOVE.B  #FF,100(A4)     ; RAS de BFD100, à savoir PRB
...
```

Comme il est préférable de travailler avec les adresses réelles utilisées dans le jeu et pour un meilleur facilité d'analyse, nous allons faire quelques modifications sur ce code.

Taper :

#A, alias Assemble, Instruction qui va permettre de taper du code assembleur.

#BOOTCHK Alias Boot Check. Permet de calculer un nouveau checksum pour un bootblock

#WT, alias Write Track. Permet d'écrire une zone mémoire sur la disquette à l'adresse indiquée en cylindre.

On va désactiver le **JUMP** en **\$20034**

```
A 20034
$020034 BRA    20034           ; Notre Dead-Loop
$020036 <RETURN>
```

On recalcul le checksum de notre code final

BOOTCHK 20000

Et on écrit le nouveau *bootblock*

WT 0 1 20000

Rebooter ensuite votre Amiga normalement.

Part 5 Analyse du TrackLoader #1

Le *bootblock* se charge et nous sommes maintenant dans notre *DeadLoop*
Entrer dans l'AR, taper : **D 7D896**

```
d 7D896
~07D896 MOVE.L #7DC40,00000064.S
~07D89E LEA 00BFD000,A4
~07D8A4 MOVE.B #FF,100(A4)
~07D8AA MOVE.B #87,100(A4)
~07D8B0 MOVE.B #FF,100(A4)
~07D8B6 MOVE.W #3FFD,00DFF09A
~07D8BE MOVE.W #C002,00DFF09A
~07D8C6 MOVE.W #5EF,00DFF096
~07D8CE MOVE.W #8210,00DFF096
~07D8D6 MOVE.B #1F,1D01(A4)
~07D8DC MOVE.B #1F,D00(A4)
~07D8E2 LEA 00DFF180,A0
~07D8E8 LEA -3C(A0),A1
~07D8EC MOVEQ #0,D0
~07D8EE MOVEQ #7,D1
~07D8F0 MOVE.L D0,(A0)+
~07D8F2 MOVE.L D0,(A1)+
~07D8F4 DBF D1,0007D8F0
~07D8F8 MOVE.W #3FFF,00DFF09C
~07D900 MOVE.W #2000,SR
~07D904 LEA 7DC4E(PC),A6
```

Comme on va le voir un peu plus loin, on a ici un *trackloader*.
Le but n'est pas de comprendre et maîtriser toutes les subtilités du code en question mais de comprendre son fonctionnement global.
Voici ce que l'on peut déduire après analyse du Trackloader.

Init Trackload

```
7D896 MOVE.L #7DC40,64.S ;
7D89E LEA BFD000,A4 ; A4=CIA-B
7D8A4 MOVE.B #FF,100(A4) ; RAS de PRB
7D8AA MOVE.W #87,100(A4) ; Conf de PRB
; MOTOR OFF, DF3 SELECT, DF2 SELECT, DF1 SELECT, DF0 SELECT, SIDE DOWN, DIR INT., STEP TRACK=1

7D8B0 MOVE.B #FF,100(A4) ; On repositionne correctement PRB
7D8B6 MOVE.W #3FFD,DF09A ; Pré-Conf INTENA
7D8BE MOVE.W #C002,DF09A ; Conf INTENA
7D8C6 MOVE.W #5EF,DF096 ; Pré-conf DMACON
7D8CE MOVE.W #8210,DF096 ; Conf DMACON
7D8D6 MOVE.W #1F,1D01(A4) ; Conf ICR CIA-A
7D8DC MOVE.W #1F,D00(A4) ; Conf ICR CIA-B
7D8E2 LEA DFF180,A0 ; Couleur de fond dans A0
7D8E8 LEA -3C(A0),A1 ;
7D8EC MOVEQ #0,D0 ; D0=0
7D8EE MOVEQ #7,D1 ; D1=7, c'est notre compteur, donc 8 fois
7D8F0 MOVE.L D0,(A0)+ ; →
7D8F2 MOVE.L D0,(A1)+ ; Boucle de nettoyage vidéo
7D8F4 DBF D1,7D8F0 ; ←
7D8F8 MOVE.W #3DDD,DF09C ; Configuration INTREQ
7D900 MOVE #2000,SR ; Normal Supervisor Mode
7D904 LEA 7DC4E(PC),A6 ; A6=$7DC4E
7D908 BSR 7D988 ; GoSub → #Conf_PRB
7D90C MOVE.W #2,1C(A6) ; Met $2 en (A6)+1C (7DC4E+1C=7DC6A) : Compteur #1, Track de départ
7D912 MOVE.L #400,6(A6) ; Met $400 en (A6)+6, (7DC4E+06=7DC54) : Compteur #2, Adr destination
7D91A MOVE.L #6B6C0,A(A6) ; Met $6B6C0 en (A6)+A, (7DC4E+0A=7DC58) : Compteur #3, Taille à lire
;
; $6B6C0=!440000, Taille d'une track AmigaDOS=$1600=!5632
; !440000 / !5632 = 78,125 Tracks, 1 face=2 Tracks
; donc !78 / !2 = !39 Pistes
; En partant de la seconde (car 1er = copylock) on arrive bien à la piste 40
;
; -TEST-START-
; On pose un BS en 7D984, en modifie les valeurs en 7D90C, 7D912 et 7D91A
; bref en faisant mumuse avec le trackloader, on valide bien
; ce que l'on a écrit au-dessus sur les compteurs.
; -TEST-END-
;
7D922 BSR 7D9BC ; GoSub → #Return_T00
7D926 MOVE.W 1C(A6),D7 ; Met le contenu de (A6)+1C dans D7 (donc pour l'instant 2)
7D92A BRA 7D930 ; GoTo → #Go_Trackload
=====
7D92C BSR.W 7D9DC ; GoSub → #Conf_PRB_DIR_BASE
```

Go Trackload

```
7D930 SUBQ.W #02, D7 ; D7=D7-2
7D932 BPL.B 7D92C ; Si résultat Positif, on branche en $7D92C
7D934 BSET #2, 100(A4) ; Conf du bit 2 de PRB de CIAB
7D93A BTST #0, 1D(A6) ; Test du bit 0 de 7DC4E+1D
7D940 BEQ.B 7D948 ; Si égale alors GoTo → #Base_TrackLoad
7D942 BCLR #2, 100(A4) ; Unset du bit 2 de PRB de CIAB

#Base_TrackLoad
7D948 BSR.W 7DA04 ; GoSub → #Clean_ME
7D94C BMI.B 7D922 ; Si flag N est vide, alors GoTo → #Return_T00 via $7D922
7D94E BCHG #2, 100(A4) ; Change le bit 2 de PRB de CIAB
7D954 BNE.B 7D95A ; Si flag Z est défini, GoTo → #Avance_d'une_Track
7D956 BSR.W 7D9DC ; GoSub → #Conf_PRB_DIR_BASE
```

Avance d'une Track

```
7D95A ADDQ.W #1, 1C(A6) ; Ajoute 1 au compteur de track en (A6)+1C (7DC4E+1C=7DC6A)
; Compteur #1, Track en cours
;
7D95E LEA 78000, A0 ; A0=$78000
7D964 MOVE.L 6(A6), A1 ; Met le contenu de (A6)+6, (7DC4E+06=7DC54)
; Compteur #2 en A1
;
7D968 MOVE.W #57F, D0 ; D0=57F
7D96C MOVE.L (A0)+, (A1)+ ; → Copie (A0) dans (A1) puis A0=A0+4 et A1=A1+4
7D96E DBF D0, 7D96C ; ← Boucle en 7D96C tant que D0 est différent de -1 (donc $580 fois)
;
7D972 MOVE.L A1, 6(A6) ; Met à jour le Compteur #2
7D976 SUBI.L #1600, A(A6) ; On enlève la taille d'une track au 'compteur' du Compteur #3
7D97E BGT.B 7D948 ; Si résultat est plus grand que, alors c'est reparti pour un tour
; GoTo → #Base_TrackLoad
;
7D980 BSR.W 7D9A8 ; Sinon, le chargement est fini et GoSub → #FLOPPY_OFF

#End_TrackLoad
7D984 JMP 400.S ; On exécute le code chargé en $400 qui lance la 1er phase du CopyLock
```

Conf PRB

```
7D988 MOVE.B #FF, 100(A4) ; RAS PRB
; MOTOR OFF, DF3 UNSELECT, DF2 UNSELECT, DF1 UNSELECT, DF0 UNSELECT, SIDE DOWN, DIR INT., STEP TRACK=1
;
7D98E MOVE.B #7F, 100(A4) ; Conf PRB
; MOTOR ON, DF3 UNSELECT, DF2 UNSELECT, DF1 UNSELECT, DF0 UNSELECT, SIDE DOWN, DIR INT., STEP TRACK=1
;
7D994 MOVE.B #77, 100(A4) ; Positionnement PRB
; MOTOR ON, DF3 UNSELECT, DF2 UNSELECT, DF1 UNSELECT, DF0 SELECT, SIDE DOWN, DIR INT., STEP TRACK=1
;
7D99A MOVEQ #3, D0 ; D0=3
7D99C MOVEQ #FFFFFF, D1 ; → Compteur D1=FFFFFF
7D99E DBF D1, 7D99E ; 1er pause
7D9A2 DBF D0, 7D99E ; ← 2nd pause
7D9A6 RTS ; E.T Retour maison
```

Floppy OFF

```
7D9A8 MOVE.W #FF, 100(A4) ; RAS de PRB
; MOTOR OFF, DF3 UNSELECT, DF2 UNSELECT, DF1 UNSELECT, DF0 UNSELECT, SIDE DOWN, DIR INT., STEP TRACK=1
;
7D9AE MOVE.W #87, 100(A4) ; Conf de PRB
; MOTOR OFF, DF3 SELECT, DF2 SELECT, DF1 SELECT, DF0 SELECT, SIDE DOWN, DIR INT., STEP TRACK=1
;
7D9B4 MOVE.W #FF, 100(A4) ; re-Position standard PRB
7D9BA RTS ; E.T Retour maison
```

Return T00

```
7D9BC MOVE.W #FF, D7 ; D7=FF
7D9C0 BTST #4, 1001(A4) ; → Test Bit4 du PRA (TK0)
7D9C6 BEQ 7D9D0 ; Si égale à Zero alors on branche #SIMPLE_RETOUR
7D9C8 BSR 7D9D2 ; Sinon GoSub → #Conf_PRB_2
7D9CC DBF D7, 7D9C0 ; ← On effectue ce check tant que D7 est différent de -1
```

Simple Retour

```
7D9D0 RTS ; E.T Retour maison
```

Conf PRB 2

```
7D9D2 MOVE.B 100(A4),D1 ; D1=PRB
7D9D6 ORI.B #2,D1 ; Fonction sur D1
7D9DA BRA 7D9E4 ; GoTo → #Deplacement_Tete
```

Conf PRB DIR BASE

```
7D9DC MOVE.W 100(A4),D1 ; D1=PRB, (on récupère la conf de PRB)
7D9E0 ANDI.B #FD,D1 ; Fonction sur D1 pour la direction désiré.
```

Deplacement Tete

```
7D9E4 MOVE.W D1,D2 ; D2=D1
7D9E6 BCLR #0,D1 ; On efface le bit en D1
7D9EA BSET #0,D2 ; et on le positionne en D2
7D9EE MOVE.B D1,100(A4) ; Configuration de PRB avec la nouvelle valeur
7D9F2 NOP ; Attente conseillée entre chaque déplacement de tête.
7D9F4 NOP ;
7D9F6 MOVE.B D2,100(A4) ; D2=PRB
7D9FA MOVE.W #BB8,D3 ; D3=BB8
7D9FE DBF D3,7D9FE ; →← Boucle d'attente
7DA02 RTS ; E.T Retour Maison
```

Clean Me

```
7DA04 MOVE.W #3,1A(A6) ;
7DA0A SF 0(A6) ;
7DA0E LEA E(A6),A1 ;
7DA12 MOVEQ #A,D0 ; Début du compteur D0
7DA14 CLR.B (A1)+ ; → Boucle de nettoyage de A1
7DA16 DBF D0,7DA14 ; ←
```

Base TrackLoad START

```
7DA1A MOVE.W #4000,DFE024 ; Configuration de DiskLength DSKLEN, Disk DMA=OFF
7DA22 MOVE.L #79600,DFE020 ; Configuration de Dskpth adr. MFM buffer=$79600
7DA2C MOVE.W #1002,DFE09C ; Configuration de INTREQ
7DA34 MOVE.W #6600,DFE09E ; Configuration de ADKCON
7DA3C MOVE.W #9100,DFE09E ; Configuration de ADKCON
7DA44 MOVE.W D00(A4),D0 ; Conf ICR CIAB BFD000+D00=BFDD00
;
Conf ICR CIAB
7DA48 MOVE.W D00(A4),D0 ; Copie de la configuration ICR CIAB dans D0
7DA4C BTST #4,D0 ; Test sur le Bit4, en l'occurrence DSKINDEX
7DA50 BEQ 7DA48 ; si le flag z de CCR est défini, alors GoTo → #Conf_ICR_CIAB
;
7DA52 MOVE.W #A000,DFE024 ; Sinon, configuration DSKLEN
; Length (# of words) of DMA data=$2000=!8192, DMA_Enabled=YES
; Ce qui nous fait une Zone tampon pour le MFM de
; $79600--->$79600+$ (20000*2)=$7D600
; Et comme on l'a vue en 7D912, Zone_de_Destination_Mémoire=$400
;
7DA5A MOVE.W #A000,DFE024 ; Toujours deux fois pour déclencher la lecture
```

Ready?

```
7DA62 TST.B 0(A6) ; On test le marqueur en 0(A6)
7DA66 BEQ 7DA62 ; si le flag z de CCR est défini, alors GoTo → #READY?
7DA68 MOVE.W #4000,DFE024 ; Sinon, Configuration de DSKLEN, (déclenche la lecture)
7DA70 LEA 79604,A0 ; A0=79604
7DA76 BSR 7DB42 ; GoSub → #Decrypt_MFM_Base
7DA7A BMI 7DB36 ; Si flag N est vide, alors GoTo → #Fond_Rouge
7DA7E LEA 79602,A1 ; A1=79602
```

Check SyncWord 1

```
7DA84  CMPI.W #4489, (A1)+ ; Check si (A1) contient le SyncWord et A1=A1+4
7DA88  BEQ      7DA84          ; Non alors GoTo → #Check_SyncWord_1
7DA8A  SUBQ.L  #2, A1          ; Sinon on enlève 2 au longword A1
7DA8C  MOVEQ   #A, D7         ; D7=A
7DA8E  MOVEQ   #28, D1        ; D1=28
7DA90  BSR     7DBE6          ; GoSub → #Check_SyncWord_3d
7DA94  MOVE.W  #0, D1         ;
7DA98  MOVE.W  #28, D2        ;
7DA9C  BSR     7DBA4          ; GoSub → #Check_SyncWord_3b
7DAA0  BNE     7DB36          ; Si flag Z est défini, alors GoTo → #Fond_Rouge
7DAA4  MOVEQ   #30, D1        ;
7DAA6  BSR     7DBE6          ; GoSub → #Check_SyncWord_3d
7DAAA  MOVE.W  #0, D1         ;
7DAAE  MOVE.W  #28, D2        ;
7DAB2  BSR     7DBA4          ; GoSub → #Check_SyncWord_3b
7DAB6  BNE     7DB36          ; Si flag Z est défini, alors GoTo → #Fond_Rouge
7DABA  MOVEQ   #4, D1         ;
7DABC  LEA     2(A6), A0      ;
7DAC0  BSR     7DBC0          ; GoSub → #Decrypt_MFM_003c
7DAC4  MOVE.B 1D(A6), D0      ;
7DAC8  CMP.B  3(A6), D0      ;
7DACC  BNE     7DB36          ; Si pas égale, alors GoTo → #Fond_Rouge
7DAD0  LEA     30(A1), A1     ;
7DAD4  MOVEQ   #0, D2         ;
7DAD6  MOVE.B 4(A6), D2      ;
7DADA  CMPI.W #A, D2         ; Comparer D2 avec $A
7DADE  BHI     7DB36          ; Si plus grand que, alors GoTo → #Fond_Rouge
7DAE2  LEA     E(A6), A0      ;
7DAE6  ADDA.W D2, A0         ;
7DAE8  BSET   #7, (A0)        ;
7DAEC  BNE     7DB36          ; Si flag Z est défini, alors GoTo → #Fond_Rouge
7DAF0  MOVEQ   #9, 3         ;
7DAF2  LSL.W  D3, D2         ;
7DAF4  LEA     78000, A0      ;
7DAFA  ADDA.L D2, A0         ;
7DAFC  MOVE.W #200, D1        ;
7DB00  BSR     7DBC0          ; GoSub → #Decrypt_MFM_003c
7DB04  CMPI.B #1, 5(A6)       ;
7DB0A  BNE     7DB24          ; Si flag Z est défini, alors GoTo → #Check_SyncWord_2.2
7DB0C  MOVEA.L A1, A0         ;
7DB0E  BSR     7DB42          ; GoSub → #Decrypt_MFM_Base
7DB12  BMI     7DB36          ; Si résultat négatif c'est que quelque chose à foiré dans le trackload
                                           ; alors GoTo → #Fond_Rouge
                                           ;
7DB14  LEA     79602, A1      ; A1=79602
```

Check SyncWord 2

```
7DB1A  CMPI.W #4489, (A1)+ ; Check si (A1) contient le SyncWord et A1=A1+4
7DB1E  BEQ      7DB1A          ; Non alors GoTo → #Check_SyncWord_2
7DB20  SUBQ.L  #2, A1          ; Sinon on enlève 2 au longword A1
7DB22  BRA     7DB26          ; On branche en #Check_SyncWord_2.2b
=====

Check_SyncWord_2.2
7DB24  ADDQ.L #8, A1          ; A1=A1+4

Check_SyncWord_2.2b
7DB26  DBF     D7, 7DA8E      ; ← Décrémente D7, Tant que D7 est différent de -1, on boucle en $7DA8E
7DB2A  MOVE.W  #0, DFF180      ; Couleur du fond d'écran en noir
7DB32  MOVEQ   #0, D0         ; D0=0
7DB34  RTS                                ; E.T Retour maison
```

Fond_Rouge

```
7DB36  MOVE.W #700, DFF180    ; Changement de couleur du fond
7DB3E  MOVEQ   #FFFFFF, D0     ; D0=FFFFFFF
7DB40  RTS                                ; E.T Retour maison
```

Decrypt MFM Base

```
7DB42 LEA ABC(A0),A1 ;
Decrypt MFM Base.b
7DB46 MOVE.W #5555,D0 ; Conf Mask MFM bit impair
7DB4A MOVE.W #AAAA,D1 ; Conf Mask MFM bit pair
Decrypt MFM 001
7DB4E MOVE.W (A0)+,D2 ;
7DB50 CMP.W D0, D2 ;
7DB52 BEQ.B 7DB60 ;
7DB54 CMP.W D1, D2 ;
7DB56 BEQ.B 7DB68 ; GoTo -> #Decrypt_MFM_002
7DB58 CMPA.L A1, A0 ;
7DB5A BLT.B 7DB4E ; GoTo -> #Decrypt_MFM_001
7DB5C MOVEQ #FFFFFFF, D0 ;
7DB5E RTS ;
=====
7DB60 LEA 7DC00(PC), A2 ;
7DB64 MOVEQ #F, D0 ;
7DB66 BRA.B 7DB6E ; GoTo -> #Decrypt_MFM_002b
=====
Decrypt MFM 002
7DB68 LEA 7DC20(PC), A2 ;
7DB6C MOVEQ #E, D0 ;
Decrypt MFM 002b
7DB6E CMP.W (A0)+, D2 ;
7DB70 BEQ.B 7DB6E ; GoTo -> #Decrypt_MFM_002b
7DB72 SUBQ.L #2, A0 ;
7DB74 MOVE.L (A0), D2 ;
Decrypt MFM 002c
7DB76 CMP.L (A2)+, D2 ;
7DB78 BEQ.B 7DB80 ; GoTo -> #Decrypt_MFM_003
7DB7A SUBQ.W #2, D0 ;
7DB7C BPL.B 7DB76 ; GoTo -> #Decrypt_MFM_002c
7DB7E BRA.B 7DB46 ; GoTo -> #Decrypt_MFM_Base
=====
Decrypt MFM 003
7DB80 LEA 79600, A1 ; Logique, On retrouve l'adresse du DSKPTH
7DB86 MOVE.W #$1FFF, D2 ;
7DB8A MOVEQ #$10, D1 ;
7DB8C SUB.W D0, D1 ;
7DB8E MOVE.W -2(A0), D3 ; ->
7DB92 LSL.W D1, D3 ;
7DB94 MOVE.W (A0)+, D4 ;
7DB96 LSR.W D0, D4 ;
7DB98 OR.W D3, D4 ;
7DB9A MOVE.W D4, (A1)+ ;
7DB9C DBF D2, 7DB8E ; <-
7DBA0 MOVEQ #0, D0 ;
7DBA2 RTS ; E.T Retour Maison
=====
Decrypt MFM 003b
7DBA4 LEA 0(A1, D1), A2 ;
7DBA8 MOVE.L (A2)+, D3 ;
7DBAA LSR.W #2, D2 ;
7DBAC SUBQ.W #2, D2 ;
7DBAE MOVE.L (A2)+, D1 ; ->
7DBB0 EOR.L D1, D3 ;
7DBB2 DBF D2, 7DBAE ; <-
7DBB6 ANDI.L #$55555555, D3 ;
7DBBC CMP.L D0, D3 ;
7DBBE RTS ; E.T Retour Maison
=====
Decrypt MFM 003c
7DBC0 LEA 0(A1, D1), A2 ;
7DBC4 LSR.W #2, D1 ;
7DBC6 SUBQ.W #1, D1 ;
7DBC8 MOVE.L (A1)+, D2 ; ->
7DBCA ANDI.L #$55555555, D2 ;
7DBD0 ADD.L D2, D2 ;
7DBD2 MOVE.L (A2)+, D3 ;
7DBD4 ANDI.L #$55555555, D3 ;
7DBDA OR.L D3, D2 ;
7DBDC MOVE.L D2, (A0)+ ;
7DBDE DBF D1, 7DBC8 ; <-
7DBE2 MOVE.L A2, A1 ;
7DBE4 RTS ; E.T Retour Maison
=====
Decrypt MFM 003d
7DBE6 MOVE.L 0(A1, D1), D0 ;
7DBEA ANDI.L #$55555555, D0 ;
7DBF0 ADD.L D0, D0 ;
7DBF2 MOVE.L 4(A1, D1), D3 ;
7DBF6 ANDI.L #$55555555, D3 ;
7DBFC OR.L D3, D0 ;
7DBFE RTS ; E.T Retour Maison
=====
```

```

7DC00 MOVE.L D4, A1 ;
7DC02 LINEA ;
7DC04 MOVEM.W D2/D4/A0/A3/A7, (A1) ;
7DC08 ADDQ.B #01, -(A4) ;
7DC0A TST.B -(A4) ;
7DC0C ADDQ.L #$02, A1 ;
7DC0E MOVE.B A1, (A1) ;
7DC10 SUBQ.B #$02, -(A2) ;
7DC12 NEG.L -(A2) ;
7DC14 SUBQ.W #2, A0 ;
7DC16 SUBX.B D0, $5552(A0) ;
7DC1A MOVE.L A2, A2 ;
7DC1C SUBQ.W #02, (A4) ;
7DC1E OR.B D4, (A2) ;
7DC20 SUBX.B D0, -(A2) ;
7DC22 SUBQ.B #8, -(A2) ;
7DC24 LINEA ;
7DC26 SUB.W A0, D2 ;
7DC28 LINEA ;
7DC2A MOVE.L (A2), -(A2) ;
7DC2C LINEA ;
7DC2E OR.W D4, D4 ;
7DC30 LINEA ;
7DC32 MOVE.L (A1), A1 ;
7DC34 LINEA ;
7DC36 MOVEM.W D0/D2/D4/D6/A0/A2/A4/A7, (A4) ;
7DC3A MOVE.B -(A5), D1 ;
7DC3C NEG.L A1 ;
7DC3E NEG.L A1 ;
7DC40 MOVE.W #2, DFF09C ; Conf INTREQ
7DC48 ST 0(A6) ;
7DC4C RTE ; E.T Retour Maison

```

Après cette analyse, je vous invite à remettre le code d'origine dans le **bootsecteur**.

Taper :

```
RT 0 1 20000
```

```
A 20034
```

```
$020034 JMP 7D896
```

```
$02003A <RETURN>
```

On recalcul le checksum de notre code final.

```
BOOTCHK 20000
```

Et on écrit le nouveau *bootblock*

```
WT 0 1 20000
```

Analyse du Code : CopyLock #01

Revenons à la suite de notre analyse.

Dans un premier temps, on s'aperçoit qu'une fois le *Trackload #01* fini, il effectue un **JUMP** en **\$400**

```
#End TrackLoad
7D984 JMP 400.W ; On exécute le code en 400 qui lance la 1ère phase du CopyLock
```

Laisser votre disquette de backup de côté pour l'instant et insérez le disk1 original du jeu dans le lecteur. Redémarrer votre Amiga puis entrez dans l'AR pendant le trackload

Toujours sous l'AR, on va poser un *BreakPoint* à l'adresse du **JUMP**.

#BS, alias BreakPoint. Permet, dès que l'adresse mémoire indiquée est atteinte, d'effectuer un arrêt du code.

Taper : BS 7D984

Une fois le *BreakPoint* atteint, on regarde ce qu'il y a de présent en **\$400** (à savoir **#PRE_CopyLock_01**)

#BDA, alias AllBreakPoint Delete. Permet de supprimer tous les breakpoints

Taper : BDA puis D 400

```
d 400
~000400 MOVE.W #2700,SR
~000404 LEA 400(PC),A0
~000408 LEA 00000000.S,A1
~00040C MOVE.L A0,(A1)+
~00040E BRA 0000040C
=====
~000410 LEA 00064E52,A7
~000416 BRA 000004D6
=====
~00041A ORI.B #0,D0
~00041E ORI.B #0,D0
```

Bon...rien de bien transcendant, on continue notre analyse vers l'adresse mémoire **\$4D6** (à cause du **BRA** en **40E** bien sûr)

Taper : D 4D6-8

```
d 4D6-8
~0004CE ORI.B #0,D0
~0004D2 LINEF
~0004D4 LINEF
~0004D6 MOVE.L A6,-(A7)
~0004D8 LEA 460(PC),A6
~0004DC MOVEM.L D0-D7/A0-A7,(A6)
~0004E0 LEA 40(A6),A6
~0004E4 MOVE.L (A7)+,-8(A6)
~0004E8 MOVE.L 00000010,D1
~0004EE PEA 4FA(PC)
~0004F2 MOVE.L (A7)+,00000010
~0004F8 ILLEGAL
~0004FA PEA 518(PC)
```

Ici c'est typique le début d'une routine de *CopyLock* (*expérience*)

La pour le coup on peut chercher la signature d'un *CopyLock* histoire de valider tout ça.

#F, alias FIND. Permet de rechercher une suite ascii ou hexa en mémoire.

Taper : F 48 7A

```
f 48 7A
Search from: 000000 to: 000000
0004EE 0004FA 00BA04 00D3CE 00D9CB 01A8C3
Ready.
```

Bon, clairement on est ici en présence d'un code *CopyLock*

Vous pouvez vérifier les autres adresses mais vous ne trouverez rien de probant (à mon sens).

Donc...

```
4D4 LINEF
4D6 MOVE.L A6,-(A7) ; Début de la routine de #CopyLock_01
4D8 LEA 460(PC),A6 ; en général elle fait un peu plus de $520 Octets
4DC MOVEM.L D0-D7/A0-A7,(A6) ; Donc on regarde la fin de cette routine
4E0 LEA 40(A6),A6 ; 4D6+520 = 9D6
...
```

On va donc regarder la fin du code de cette routine qui devrait se trouver vers **\$9D6**

Taper : D 9D6 et on descend dans le code jusqu'à trouver une fin, un retour probable

En général c'est une **mise à jour des registres** suivit d'un **RTE**, en tout cas, c'est parlant par rapport au reste du code.

Bingo !

```

~000A06 LINEF
~000A08 ORI.B   #F9,D2
~000A0C ORI.?  #8,SR
~000A12 MOVEM.L 45E(PC),D0-D7/A0-A6
~000A18 RTE
;=====
/
~000A1A ROL.L   #8,D0
~000A1C MOVE.L -8(A1),D1
~000A20 EOR.L   D1,D0
~000A22 ROR.L   #8,D0
~000A24 JMP     00064BB6
;=====

```

On va faire quelques tests, toujours avec notre disquette **originale** dans le lecteur.

Taper :

D 64BB6

```

d 64BB6
~064BB6 LEA     00000A2A.S,A0
~064BBA LEA     00000400.S,A1
~064BBE MOVEA.L A1,A2
~064BC0 ADDA.L  #647CC,A2
~064BC6 MOVEQ   #2,D1
~064BC8 MOVE.W  #4AFC,(A2)
~064BCC EORI.L  #7670CF45,D0
~064BD2 EOR.B   D0,(A0)
~064BD4 MOVE.B  (A0)+,D0

```

On va maintenant poser une *Dead-Loop* à la fin de notre code *CopyLock*

Taper :

A A18

\$000A18 BRA A18 ; Notre Dead-Loop

\$000A1A <RETURN>

Puis retourner au code, taper : X

La routine de *CopyLock* va s'exécuter, aller en **T00** puis retourner en **Piste40**

Une fois que ceci sera fait, le code devrait être bloqué dans notre *Dead-Loop* (il ne se passe plus rien à l'écran)

Entrer dans l'AR, on en profite pour noter l'état des registres, Taper : R

\$A18	Fin #Copylock_#01							
D0	7670CF6B	0000000D	5552FFFF	55552000	00002AAF	00000400	FFFFFFF	0000FFF
A0	00000400	00000410	0007DC1C	00FE86EE	00BFD000	000018B6	0007DC4E	00064E4C

Ou, selon la réponse plus ou moins tardive du lecteur

\$A18	Fin #Copylock_#01							
D0	7670CF6B	0000000E	AAA6FFFF	5555A400	0000555E	00000000	FFFFFFF	0000FFF
A0	00000400	00000410	0007DC3C	00FE86EE	00BFD000	000018B6	0007DC4E	00064E4C

Noter que l'on retrouve fréquemment en fin de routine *CopyLock* la clé en **D0** et/ou à l'adresse mémoire **\$24**

Et c'est le cas ici regardé plutôt : **Taper : M 24**

```

M 24
:000024 76 70 CF 6B 00 00 04 00 00 00 04 00 00 00 04 00 vp.k.....

```

Vous pouvez aussi faire ce test avec **notre backup**, vous verrez que **D0** sera à 00000000 (pas de clé *CopyLock* trouvée)

On en profite pour regarder si notre code en **\$64BB6** à changer, on ne sait jamais.

Taper :

D 64BB6

Le code est exactement le même que précédemment, ce qui signifie que le code *TrackLoadé* en **\$64BB6** n'a pas été traité. On devrait donc retrouver les données BRUT au format *AmigaDOS* sur notre Disquette.

Ce qui est une bonne nouvelle si on doit le modifier 😊

On n'oublie pas de remettre le code d'origine en **A18**

Taper :

A A18

\$000A18 RTE

\$000A1A <RETURN>

Analyse du Code : CopyLock #02

Hormis le petit bout de code en \$A1A, le prochain code à analyser sera celui en \$64BB6, à cause du : \$A24 JUMP 64BB6

Taper : D 64BB6

PRE Copylock #02 1

```
64BB6 LEA    A2A.S,A0          ; A0=A2A
64BBA LEA    400.S,A1         ; A1=400
64BBE MOVE.L A1, A2           ; Copie le LongWord A1 vers A2
64BC0 ADDA.L #647CC, A2      ; A2=A2+647CC donc A2=64BCC
64BC6 MOVEQ #02, D1         ; D1=02
64BC8 MOVE.W #4AFC, (A2)    ; Copie le word $4AFC à l'adresse de A2,
                          ; Ce qui se traduit par un effacement du EOR ci-dessous remplacer par un ILLEGAL

=====
EOR fonction Base
64BCC EORI.L #$7670CF45, D0  ; → Commande bidon qui va être écrasée pour ne garder
                          ; qu'au final l'Upcode : 4A FC 76 70 CF 45
=====
                          ;
                          ; Qui se traduira par un changement de code du EORI par
                          ; 64BCC ILLEGAL

-----
EOR fonction
64BD2 EOR.B D0, (A0)         ; Modification de (A0) avec EOR de D0
64BD4 MOVE.B (A0)+, D0      ; Modification de D0, puis A0=A0+1
64BD6 MOVE.B D0, (A1)+     ; Modification de (A1), puis A1=A1+1
                          ;
64BD8 EOR.B D0, (A0)         ; Modification de (A0) avec EOR de D0
64BDA MOVE.B (A0)+, D0      ; Modification de D0, puis A0=A0+1
64BDC MOVE.B D0, (A1)+     ; Modification de (A1), puis A1=A1+1
                          ;
64BDE EOR.B D0, (A0)         ; Modification de (A0) avec EOR de D0
64BE0 MOVE.B (A0)+, D0      ; Modification de D0, puis A0=A0+1
64BE2 MOVE.B D0, (A1)+     ; Modification de (A1), puis A1=A1+1
                          ;
64BE4 EOR.B D0, (A0)         ; Modification de (A0 A0 avec EOR de D0
64BE6 MOVE.B (A0)+, D0      ; Modification de D0, puis A0=A0+1
64BE8 MOVE.B D0, (A1)+     ; Modification de (A1), puis A1=A1+1
                          ;
64BEA CMPA.L #64BB6, A0     ; Compare A0 // 64BB6, sinon c'est reparti pour un tour
                          ; (1er passage A0=A2E pour info)
                          ;
64BF0 BLT.B $64BD2         ; si plus petit alors GoTo → #EOR_Fonction
                          ; Ce qui donne un décodage de la zone mémoire : $400 → $64BB6

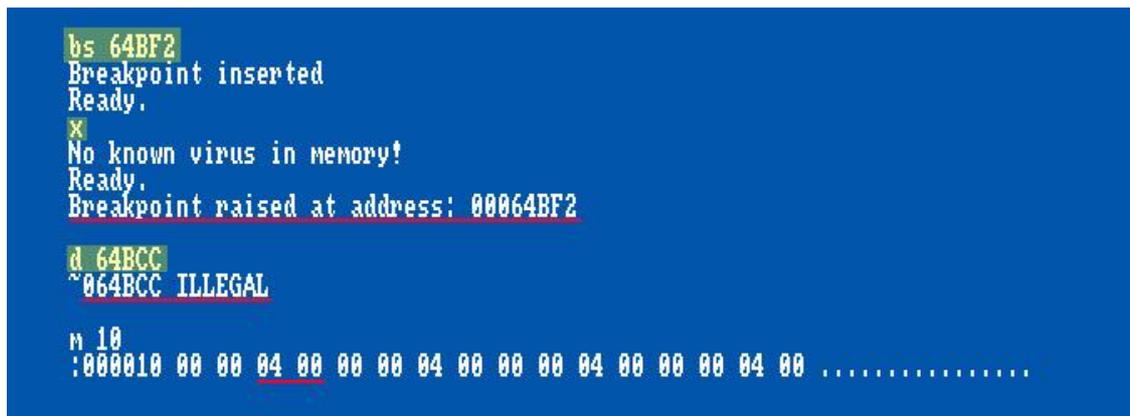
-----
64BF2 DBF    D1, 64BCC      ; ← D1=D1-1, et tant que D1 est différent de -1 alors GoTo → #EOR_Fonction_Base
                          ; 3 passages théoriques/boucles donc pour générer le code final en mémoire.
                          ;
                          ; Mais comme ça sera un ILLEGAL en 64BCC et on va sauter sur l'adresse
                          ; pointé en $10, à savoir, $400, voir quelques lignes plus bas pour explication
                          ;
64BF6 JMP    $1000.S        ; JMP ne sera jamais effectué.
=====
```

TEST : Si vous voulez tester le JMP 1000, mettre une Dead-Loop en \$64BF6 et vous verrez qu'elle ne sera jamais atteinte.

On va poser un BrekPoint en \$64BF2, Taper : BS 64BF2 puis X pour continuer le code

Une fois notre BrekPoint atteint, on efface notre BrekPoint et on regarde le code en \$64BCC, Taper BDA puis D 64BCC

Effectivement, notre analyse du code semble être bonne, nous avons maintenant un joli ILLEGAL en \$64BCC
On regarde l'adresse stocké en \$10, cela permet de connaître l'endroit du prochain Saut, en l'occurrence \$400



```
bs 64BF2
Breakpoint inserted
Ready.
X
No known virus in memory!
Ready.
Breakpoint raised at address: 00064BF2

d 64BCC
~064BCC ILLEGAL

M 10
:000010 00 00 04 00 00 00 04 00 00 00 04 00 00 00 04 00 .....
```

Alors...aucune chance que les fonctions de TRACE sous la MKIII ne puisse fonctionner avec la commande ILLEGAL

Donc, logiquement on va continuer notre analyse du code à l'adresse mémoire \$400
D 400 puis de toute ses sous-routines.

PRE Copylock #02 2

```
=====
00400 MOVE.W #0, C32 ;
00408 MOVE.L #70000, C38 ;
00412 MOVE.L #78000, C34 ;
0041C MOVE.W #4, C2C ;
00424 ST B603 ;
0042A BTST #7, 00BFEE01 ; Test du bit 7 du cra du CIAA
00432 BNE.B 442 ;
00434 MOVE.W #5, C2C ;
0043C SF B636 ;
=====
00442 MOVE.W C2C, C2E ; Copie de $C2C en mémoire C2E
0044C MOVE.L #B98, $0068.S ; Copie de $B98 en mémoire 68
00454 MOVE.L #C4C, 6C.S ; Copie de $C4C en mémoire C6C
;
0045C MOVE.B #$FF, BFD100 ; MOTOR OFF, DF3 UNSELECT, DF2 UNSELECT, DF1 UNSELECT, DF0 UNSELECT, SIDE DOWN, DIR INT., STEP TRACK=1
;
00464 MOVE.B #$87, BFD100 ; MOTOR OFF, DF3 SELECT, DF2 SELECT, DF1 SELECT, DF0 SELECT, SIDE DOWN, DIR INT., STEP TRACK=1
; Recherche sur tous les lecteurs
;
0046C MOVE.B #$FF, BFD100 ; MOTOR OFF, DF3 UNSELECT, DF2 UNSELECT, DF1 UNSELECT, DF0 UNSELECT, SIDE DOWN, DIR INT., STEP TRACK=1
;
00474 MOVE.W #$4000, DFF100 ; Conf BPLCON0 (Bit Plane Control Register)
0047C MOVE.W #0, DFF102 ; Conf BPLCON1 (Bit Plane Control Register)
00484 MOVE.W #38, DFF092 ; Conf DDFSTRT (Display Data Fetch Start)
0048C MOVE.W #D0, DFF094 ; Conf DDFSTOP (Display Data Fetch Stop)
00494 MOVE.W #$3A81, DFF08E ; Conf DIWSTRT (Display Window start)
0049C MOVE.W #2C1, DFF090 ; Conf DIWSTOP (Display Window stop)
004A4 MOVE.W #78, DFF108 ; Conf BPLMOD (Bit plane modulo Odd planes)
004AC MOVE.W #78, DFF10A ; Conf BPL2MOD (Bit plane modulo Even planes)
004B4 MOVE.W #C00, DFF034 ; Conf POTGO (Pot port)
004BC MOVE.W #$3FFF, DFF09C ; Conf INTREQ
004C4 MOVE.W #$3FD5, DFF09A ; Conf POTINP
004CC MOVE.W #$C02A, DFF09A ; Conf POTINP
004D4 MOVE.W #$002F, DFF096 ; Conf DMACON
004DC MOVE.W #$87D0, DFF096 ; Conf DMACON
004E4 MOVE.B #$1F, BFED01 ; Conf ICR - CIAA
004EC MOVE.B #$1F, BFDD00 ; Conf ICR - CIAB
004F4 MOVE.B #$88, BFED01 ; Conf ICR - CIAA
004FC MOVE.B BFED01, D0 ; D0=Configuration actuel de ICR - CIAA
00502 MOVE.B BFDD00, D0 ; D0=Configuration actuel de ICR - CIAB
00508 MOVE.W #FF, DFF09E ; Conf ADKCON (Audio, Disk, UART)
00510 MOVEQ #0, D0 ; D0=0
00512 MOVE.L D0, DFF144 ; D0=Configuration actuel de SPRODATA Registre A
00518 MOVE.L D0, DFF14C ; D0=Configuration actuel de SPR1DATA Registre A
0051E MOVE.L D0, DFF154 ; D0=Configuration actuel de SPR2DATA Registre A
00524 MOVE.L D0, DFF15C ; D0=Configuration actuel de SPR3DATA Registre A
0052A MOVE.L D0, DFF164 ; D0=Configuration actuel de SPR4DATA Registre A
00530 MOVE.L D0, DFF16C ; D0=Configuration actuel de SPR5DATA Registre A
00536 MOVE.L D0, DFF174 ; D0=Configuration actuel de SPR6DATA Registre A
0053C MOVE.L D0, DFF17C ; D0=Configuration actuel de SPR7DATA Registre A
00542 MOVE.L #C02, DFF080 ; Conf de COPLLCH
0054C MOVE.L #C02, C26 ; Copie de $C02 en mémoire $C26, ???
00556 MOVE.W D0, DFF088 ; Conf COPJMP1
0055C MOVE.W #$2000, SR ; Configuration de la pile Superviseur
00560 BSR.W E6C ; GoSub → #RAS_Registry_Dx
00564 BSR.W C80 ; GoSub → #Sync_Vidéo
00568 MOVEM.L C60, D0-D7 ; Restauration de D0-D7 ?
00570 MOVEM.L D0-D7, DFF180 ; Modification de la couleur du fond.
00578 LEA B88, A0 ; A0=$B88
0057E BRA.W 63E ; GoTo → #Copylock #02
=====
```

RAS Registry Dx

```
=====
E6C    MOVEA.L C38.S,S0          ;
E70    LEA     7D00(A0),A0       ; A0=7D00
E74    MOVEQ   #0,D0            ; D0=0
E76    MOVE.L  D0,D1            ;
E78    MOVE.L  D0,D2            ;
E7A    MOVE.L  D0,D3            ;
E7C    MOVE.L  D0,D4            ;
E7E    MOVE.L  D0,D5            ;
E80    MOVE.L  D0,D6            ;
E82    MOVEA.L D0,A1            ;
E84    MOVE.W  #7C,D7           ; D7=7C
E88    TST.B   C2B.S            ; Test du byte en $C2B
E8C    BEQ     E92               ; Saute la configuration de D7 si besoin
E8E    MOVE.W  #41,D7           ; Sinon D7=41
;
E92    MOVE.L  D0-D6/A1,-(A0)    ; →
E96    MOVE.L  D0-D6/A1,-(A0)    ;
E9A    MOVE.L  D0-D6/A1,-(A0)    ;
E9E    MOVE.L  D0-D6/A1,-(A0)    ;
EA2    MOVE.L  D0-D6/A1,-(A0)    ;
EA6    MOVE.L  D0-D6/A1,-(A0)    ;
EAA    MOVE.L  D0-D6/A1,-(A0)    ;
EAE    MOVE.L  D0-D6/A1,-(A0)    ;
EB2    DBF     D7,E92           ; ←
EB6    RTS                                ; E.T Retour maison
=====
```

Sync Video

```
=====
C80    MOVE.W  C30.S,D0          ;
C84    SUB.W   C32.S,D0          ;
C88    CMP.W   C2C.S,D0         ; Test de D0 avec $C2C
C8C    BCS     C80               ; Ci le flag C est défini, C'est reparti pour un tour
C8E    MOVE.W  C30.S,C32.S      ;
C94    LEA     DFF006,A0        ; A0=VHPOSR (Vertical position)

Attente de Synchro 1
C9A    BTST    #0,DFF005        ;
CA2    BEQ     C9A              ; ← Tant que ce n'est pas synchro, GoTo → #Attente_de_Synchro_1

Attente de Synchro 2
CA4    CMPI.B  #2,(A0)          ; Compare 2 avec (A0), Vertical Position
CA8    BCS     CA4              ; ← Tant que ce n'est pas synchro, GoTo → #Attente_de_Synchro_2
;
CAA    MOVE.L  C38.S,D0         ;
CAE    MOVE.L  C34.S,C38.S      ;
CB4    MOVE.L  D0,C34.S         ;
CB8    MOVE.L  #17E0,D0         ;
CBE    SUB.L   C26.S,D0         ;
CC2    MOVE.L  D0,C26.S         ;
CC6    MOVE.L  D0,DFF080        ;
CCC    MOVE.L  D0,DFF080        ;
CD2    RTS                                ; E.T Retour maison
=====
```

Copylock #02

```
63E    MOVE.L  A6,-(A7)         ; Bon, encore une routine typique de copylock
640    LEA     5C8(PC),A6        ;
644    MOVEM.L D0-D7/A0-A7,(A6) ; Sauvegarde des registres à l'adresse pointée par A6
648    LEA     40(A6),A6         ;
64C    MOVE.L  (A7)+,-8(A6)     ;
650    MOVE.L  10,D1            ;
656    PEA     662(PC)          ;
65A    MOVE.L  (A7)+,10         ;
660    ILLEGAL                                ; (OPCode 4A FC), on TRAP à l'adresse pointé par $10, à savoir $662
662    PEA     680(PC)          ;
666    MOVE.L  (A7)+,10         ;
66C    MOVEQ.L A7,A1           ;
...    ;
69E    ILLEGAL                                ; (OPCode 4A FC), on TRAP à l'adresse pointé par $10, à savoir $714
...    ;
B6E    LINEF                                ;
B70    ORI.B   #F9,D2          ;
B74    ORI.?   #8,SR           ;
B7A    MOVEM.L 5C6(PC),D0-D7/A0-A6 ;
B80    RTE                                ; Fin de la routine #Copylock_#02
=====
```

Suite du code Copylock_#02

```

Post Traitement Copylock #02
B82      MOVE.L  #7670CB6B,D1      ; Copy de la nouvelle clé copylock en dur dans D1
; Ancienne = 7670CF6B, nouvelle=7670CB6B
;
B88      MOVE.L  D1,(A0)           ; Copy de la clé à l'adresse pointé par A0 (à savoir $B88)
B8A      MOVE.L  (A0),24.S         ; Copy de la clé à l'adresse mémoire $24
B8E      LEA     898F42E9,A1       ; A1=898F42E9
B94      JMP     0(A1,D0.L)        ; GoTo -> #INTRO (à savoir JMP $1254)* voir analyse plus bas.
=====

=====
B88      MOVEQ   #70,D3            ; Code modifié par le code juste au-dessus
B8A      AND.W   D5,24(A3)        ;
B8E      LEA     898F42E9,A1       ; identique que précédemment
B94      JMP     0(A1,D0.L)        ; GoTo -> #INTRO (à savoir JMP $1254)* voir analyse plus bas.
=====

```

Les routine de *CopyLock* étant assez bas niveau, on préférera une *DeadLoop* qu'un *BreakPoint*.
 On poser donc une *Dead-Loop* à la fin de notre code *CopyLock* en **\$B80**

```

Taper :
A B80
$000B80  BRA     B80              ; Notre Dead-Loop
$000B82  <RETURN>

```

Puis retourner au code, taper : **X**

Notre nouvelle routine de *CopyLock* va s'exécuter, aller en **T00** puis retourner en **Piste40**
 Une fois que ceci sera fait, le code devrait être bloqué dans notre *Dead-Loop*

Entrer dans l'AR, on en profite pour noter l'état des registres, Taper : **R**

\$B80		Fin #copylock #02						
D0	7670CF6B	05550777	06660444	02220111	00000333	05550777	06660444	02220111
A0	0000B00	00000000	00064BCC	00FE86EE	00BFD000	00C014B6	0007DC4E	00064E46

Sans oublier de regarder à l'adresse mémoire : **\$24**



On n'oublie pas de remettre le code d'origine en **B80**

```

Taper :
A B80
$000B80  RTE
$000B82  <RETURN>

```

Et on va regarder aussi l'état des registres en fin de **Post_Traitement_CopyLock_02**, à savoir en **\$B94**

```

Taper :
A B94
$000B94  BRA     B94              ; Notre Dead-Loop
$000B96  <RETURN>

```

Puis retourner au code, taper : **X**

Immédiatement on se retrouve dans notre *Dead-Loop*

Entrer dans l'AR et allons jeter un coup d'œil au registres, Taper : **R**

\$B94		Fin #Post_Traitement_copylock #02						
D0	7670CF6B	7670CB6B	06660444	02220111	00000333	05550777	06660444	02220111
A0	0000B88	898F42E9	00064BCC	00FE86EE	00BFD000	00C014B6	0007DC4E	00064E4C

Petit calcul simple pour connaitre l'adresse de **JMP** utilisé en **\$B94**

D0=7670 CF6B Adressage spécifiée dans l'instruction : (.L). On prend donc le *LongWord* **CF6B** de **D0** pour le calcul.
A1=898F 42E9 L'adressage sur un **JMP** est en LongWord, On prend donc le *LongWord* **42E9** de **A1** pour le calcul.

\$CF6F+\$42E9=\$00011254, et comme le jump fonctionne en *LongWord*, ça nous donne que **\$1254**
 Cela nous donne donc finalement un : **B94 JMP 1254**

On peut remettre le code original en **B94**

```

Taper :
A B94
$000B94  JMP     0(A1,D0.L)
$000B98  <RETURN>

```

Analyse du Code : Intro

Et c'est partie pour l'analyse du code en mémoire \$1254 (Merci aux BreakPoints ☺)

Taper : D 1254

Intro

```
=====
01254 EORI.L #$7670CF6B, $24.W ; Fonction Ou Exclusif immédiat sur la clé copylock stocké en $24
0125C MOVEQ #0, D0 ;
0125E JSR $B010 ; GoSub → #Start_Music_Intro
01264 LEA $149E, A0 ; AO=$149E AO=adr.Mem.Texte // texte=IMAGEWORKS
0126A MOVEQ #0, D0 ;
0126C MOVE.L #$1082, $C3E.W ; Marqueur C3E=adr.memoire_1082
01274 BSR.W $F9E ; GoSub → #Apparition_TEXTE // 'IMAGEWORKS'
01278 MOVE.L #$10B4, $C42.W ; Marqueur C42=adr.memoire_10B4
01280 LEA $14B3, A0 ; AO=$14B3 AO=adr.Mem.Texte // texte=PRESENT
01286 MOVE.W #$B8, D0 ;
0128A BSR.W $F9E ; GoSub → #Apparition_TEXTE // 'PRESENT'
0128E MOVE.L #$10E2, $C3E.W ; Marqueur C3E=adr.memoire_10E2
01296 LEA $3190, A0 ;
0129C MOVE.W #$FFE0, D0 ;
012A0 MOVEQ #-42, D1 ;
012A2 MOVEQ #3F, D2 ;
012A4 MOVE.W #84, D3 ;
012A8 MOVE.W #1, $EB8.W ;
012AE BSR.W $EE8 ; GoSub → #Zoom_Avant // 'Bloc ImageWork's'
012B2 MOVEQ #1E, D7 ;
012B4 BSR.W $ED6 ; GoSub → #Tempo
012B8 BSR.W $F12 ; GoSub → #Zoom_Arriere // 'Bloc ImageWorks'
012BC MOVE.L #$1082, $C3E.W ; Marqueur C3E=adr.memoire_1082
012C4 LEA $14B3, A0 ; AO=14B3 AO=adr.Mem.Texte // texte=PRESENT
012CA MOVE.W #$B8, D0 ;
012CE BSR.W $1012 ; GoSub → #Disparition_TEXTE // 'PRESENT'
012D2 MOVE.L #$C4A, $C42.W ; Marqueur C42=adr.memoire_C4A
012DA LEA $149E, A0 ; AO=149E AO=adr.Mem.Texte // texte=IMAGEWORKS
012E0 MOVEQ #0, D0 ;
012E2 BSR.W $1012 ; GoSub → #Disparition_TEXTE // 'IMAGEWORKS'
012E6 MOVE.L #$C4A, $C3E.W ; Marqueur C3E=adr.memoire_C4A
012EE LEA $14C8, A0 ; AO=14C8 AO=adr.Mem.Texte // texte='BITMAP_BROTHERS'
012F4 MOVEQ #0, D0 ;
012F6 MOVE.L #$1082, $C3E.W ; Marqueur C3E=adr.memoire_1082
012FE BSR.W $F9E ; GoSub → #Apparition_TEXTE // 'BITMAP_BROTHERS'
01302 MOVE.L #$10C2, $C42.W ; Marqueur C42=adr.memoire_10C2
0130A LEA $14DD, A0 ; AO=14DD AO=adr.Mem.Texte // texte=GAME
01310 MOVE.W #$B8, D0 ;
01314 BSR.W $F9E ; GoSub → #Apparition_TEXTE // 'GAME'
01318 MOVE.L #$10F4, $C3E.W ; Marqueur C3E=adr.memoire_10F4
01320 LEA $2984, A0 ;
01326 MOVE.W #$FFE0, D0 ;
0132A MOVEQ #-33, D1 ;
0132C MOVEQ #4F, D2 ;
0132E MOVE.W #66, D3 ;
01332 MOVE.W #1, $EB8.W ;
01338 BSR.W $EE8 ; GoSub → #Zoom_Avant // 'Bloc TheBitmapBrothers'
0133C MOVE.L #$10D0, $C46.W ; Marqueur C46=adr.memoire_10D0
01344 MOVEQ #1E, D7 ;
01346 BSR.W $ED6 ; GoSub → #Tempo
0134A MOVE.L #$C4A, $C46.W ; Marqueur C46=adr.memoire_C4A
01352 BSR.W $F12 ; GoSub → #Zoom_Arriere // 'Bloc TheBitmapBrothers'
01356 MOVE.L #$1082, $C3E.W ; Marqueur C3E=adr.memoire_1082
0135E LEA $14DD, A0 ; AO=14DD AO=adr.Mem.Texte // texte=GAME
01364 MOVE.W #$B8, D0 ;
01368 BSR.W $1012 ; GoSub → #Disparition_TEXTE // 'GAME'
0136C MOVE.L #$C4A, $C42.W ; Marqueur C42=adr.memoire_C4A
01374 LEA $14C8, A0 ; AO=14C8 AO=adr.Mem.Texte // texte=A BITMAP BROTHERS
0137A MOVEQ #0, D0 ;
0137C BSR.W $1012 ; GoSub → #Disparition_TEXTE // 'A BITMAP BROTHERS'
01380 MOVE.L #$C4A, $C3E.W ; Marqueur C3E=adr.memoire_C4A
01388 BSR.W $1242 ; GoSub → #RAZ_Color_Table
0138C BSR.W $E6C ; GoSub → #RAZ_Registry_Dx
01390 BSR.W $C80 ; GoSub → #Conf_Coprocessor
01394 BSR.W $E6C ; GoSub → #RAZ_Registry_Dx
01398 ST C2B.S ;
0139A CMPI.B #$, -$0 71E(A3) ;
013A0 LEA $C60.W, A2 ;
013A4 BSR.W $115A ; GoSub → $115A // Aucune importance dans notre tuto
013A8 LEA $C60.W, A2 ;
013AC BSR.W $11B2 ; GoSub → #Affiche_Logo_Xenon2_MEGABLAST
```

Suite Intro

```

013B0 LEA $2330, A0 ;
013B6 MOVE.W #$50, D0 ;
013BA MOVEQ #$13, D1 ;
013BC MOVE.W #$4F, D2 ;
013C0 MOVE.W #$50, D3 ;
013C4 MOVE.W #$1, $EB8.W ;
013CA BSR.W $EE8 ; GoSub → #Zoom_Avant // 'Bloc Droit - RHYTHM KING'
013CE MOVE.L #$111E, $C42.W ; Marqueur C42=adr.memoire_111E
013D6 LEA $1C28, A0 ;
013DC MOVE.W #$FF60, D0 ;
013E0 MOVEQ #$19, D1 ;
013E2 MOVEQ #$5F, D2 ;
013E4 MOVE.W #$4A, D3 ;
013E8 MOVE.W #$1, $EB8.W ;
013EE BSR.W $EE8 ; GoSub → #Zoom_Avant // 'Bloc gauche - BOMB THE BASS'
013F2 MOVE.W #$20, $C3C.W ;
013F8 BSR.W $EBA ; GoSub → #RAS_Registry_Dx // #JSR_Marqueur_C3E_C42_C46 // #Conf_Coprocessor
013FC BSR.W $EBA ; GoSub → #RAS_Registry_Dx // #JSR_Marqueur_C3E_C42_C46 // #Conf_Coprocessor
01400 CMPI.L #$78000, $C34.W ;
01408 BEQ.B $140E ; GoSub → $140E // Aucune importance dans notre tuto
0140A BSR.W $EBA ; GoSub → #RAS_Registry_Dx // #JSR_Marqueur_C3E_C42_C46 // #Conf_Coprocessor
0140E SF BDC.S ;
01410 BSET D5, (A4)+ ;
01412 TST.B $BDC.W ; → Test du marqueur $BDC
01416 BNE.B $1422 ; Si différent de Zero, on saute directement sur le #Zoom_Arriere en $1422
01418 BTST #$7, $BFE001 ; Bouton Fire appuyé ?
01420 BNE.B $1412 ; ← Non ? On boucle
01422 BSR.W $F12 ; GoSub → #Zoom_Arriere // 'Bloc gauche - BOMB THE BASS'
01426 MOVE.L #$C4A, $C42.W ; Marqueur C42=adr.memoire_C4A
0142E LEA $2330, A0 ;
01434 MOVE.W #$50, D0 ;
01438 MOVEQ #$13, D1 ;
0143A MOVE.W #$4F, D2 ;
0143E MOVE.W #$50, D3 ;
01442 MOVE.W #$1, $EB8.W ;
01448 BSR.W $F12 ; GoSub → #Zoom_Arriere // 'Bloc droit - RHYTHM KING'
0144C BSR.W $E6C ; GoSub → #RAZ_Registry_Dx
01450 BSR.W $C80 ; GoSub → #Conf_Coprocessor
01454 LEA $14F6, A0 ; A0=14F6 A0=adr.Mem.Texte // texte=LOADING GAME
0145A MOVE.W #$86, D0 ;
0145E MOVE.L #$1082, $C46.W ; Marqueur C46=adr.memoire_1082
01466 BSR.W $F9E ; GoSub → #Apparition_TEXTE // 'LOADING GAME'
0146A BSR.W $E6C ; GoSub → #RAS_Registry_Dx
0146E MOVE.W #$14, $F9C.W ;
01474 BSR.W $1082 ; GoSub → $1082 // Aucune importance dans notre tuto
01478 BSR.W $C80 ; GoSub → #Conf_Coprocessor
0147C CMPI.L #$78000, $C34.W ; Si en Adr. Mémoire C34 on trouve 78000
01484 BEQ.B $1492 ; On saute en $1492 si c'est le cas.
;
; Sinon ...
01486 BSR.W $E6C ; GoSub → #RAS_Registry_Dx
0148A BSR.W $1082 ; GoSub → $1082 // Aucune importance dans notre tuto
0148E BSR.W $C80 ; GoSub → #Conf_Coprocessor
;
01492 JSR $B02C ; GoSub → #Clear_DMA/ADKCON/AUDxVOL
01498 JMP $64194 ; GoSub → #PRE_Trackload2
=====

```

RAZ Color table

```

1242 MOVEQ #0,D0 ; D0=0
1244 MOVEQ #7,D1 ; D1=7
1246 LEA DFF180,A0 ; A0=DFF180 (couleur de fond)
124C MOVE.L D0,(A0)+ ; →
124E DBF D1,124C ; ← D1=D1-1, boucle en $124C tant que D1 est différent de -1
1252 RTS ; E.T Retour Maison

```

J'ai bypassé volontairement certaine analyse et ai mis ici l'essentiel. (enfin, je pense)

Vous pourrez de vous-mêmes arriver aux mêmes résultats en posant divers **BreakPoints** et en conclure rapidement les diverses Sous-Routines listées ci-dessus.

Compte rendu rapide :

En **\$1254** nous avons le début du code pour l'Animation principale.

En **\$1498** nous avons la dernière instruction du code (fin de l'anim donc) vers le second TrackLoader en **\$64194**

Analyse du Code : TrackLoader #2

Et c'est partie pour l'analyse du code en mémoire \$64194

Taper : D 64194

Pre_Trackload2

```
=====
64194 LEA 74864,A7 ; A7=74864
6419A MOVE.L #64560,64.S ;
641A2 LEA BFD000,A4 ; A4=BFD000 ak CIAB
641A8 MOVE.W #3FFD,DF09E ; Configuration de ADKCON
641B0 MOVE.W #C002,DF09A ; Conf INTENA
641B8 MOVE.B #1F,1D01(A4) ; Conf de icr sur CIAA (1D01+BFD000=BFED01=CIAA_icr)
641BE MOVE.B #1F,D00(A4) ; Conf de icr sur CIAB (D00+BFD000=BFDD00=CIAB_icr)
641CE MOVE.L #64284,DF080 ; Conf de COP1LCH
641D4 MOVE.W D0,DF088 ; Conf COPJMP1
641D8 BSR 642A8 ; GoSub -> #Motor_ON/DF0_SELECT
641DC MOVE.W #52,1C(A6) ; Compteur #1=$52
641E2 MOVE.L 24.S,6(A6) ;
641E8 MOVE.L #40000,A(A6) ; Compteur #3 (nbr de Byte à copier) pour le 2nd_Trackloader
641F0 BSR 642DC ; GoSub -> #Retour T00_2
641F4 MOVE.W 1C(A6),D7 ; D7=Compteur #1
641F8 BRA 641FE ; GoTo -> #Pre_TrackLoad2_2
=====
```

Pre_TrackLoad2_2

```
=====
641FA BSR 642FC ; -> GoSub -> #Conf_PRB_DIR_BASE2
641FE SUBQ.W #2,D7 ; D7=D7-2
64200 BPL 641FA ; <- Si résultat négatif, on boucle
;
64202 BSET #2,100(A4) ; Conf du CIAB - SIDE -> bas
64208 BTST #0,1D(A6) ; Test d'un marqueur
; A coup sûr, on test le marqueur de la 'side' à lire (Up or Down)
6420E BEQ 64216 ; ! On saute si besoin le BCLR en dessous !
64210 BCLR #2,100(A4) ; Conf du CIAB - SIDE = haut
64216 BSR 64324 ; GoSub -> #TrackLoad2
=====
...
```

TrackLoad2

```
=====
64324 MOVE.W #3,1A(A6) ;
6432A SF 0(A6) ;
6432E LEA E(A6),A1 ;
6433E MOVEQ #A,D0 ; Début du compteur D0
64334 CLR.B (A1)+ ; -> Boucle de nettoyage de A1
64336 DBF D0,64324 ; <-
=====
```

Base_TrackLoad2_START

```
===== ;
6433A MOVE.W #4000,DF024 ; Configuration de DiskLength DSKLEN, Disk DMA=OFF
64342 MOVE.L #70600,DF020 ; Configuration de Dskpth adr. MFM buffer=$70600
; La zone du tampon_MFM à changer de place
;
6434C MOVE.W #1002,DF09C ; Configuration de INTREQ
64354 MOVE.W #6600,DF09E ; Configuration de ADKCON
6435C MOVE.W #9100,DF09E ; Configuration de ADKCON
65364 MOVE.W D00(A4),D0 ; Conf ICR CIAB, BFD000+D00=BFDD00 dans D0
;
;
Conf_ICR_CIAB
64368 BTST #4,D0 ; Test sur le Bit4, en l'occurrence DSKINDEX
6436C BEQ 64368 ; si le flag z de CCR est défini, alors GoTo -> #Conf_ICR_CIAB
64370 MOVE.W #A000,DF024 ; Sinon, configuration DSKLEN
64372 MOVE.W #A000,DF024 ; Toujours deux fois pour déclencher la lecture
..... ; Tjrs zone de destination mémoire $400 pour info
; -----
; Zone remplie : $400 -> $40E00
; $40E00=!265728 265728/5632=47.18 48 Tracks 48/2=24 Piste
; 41+24=65
; 65-1 car piste 41 comprise dans le calcul
; On retombe bien sur une fin de piste à 64 vues au début du tuto
; -----
```

Vous pouvez, avant le démarrage du second *TrackLoad* remplir la mémoire d'un pattern quelconque et poser un *BreakPoint* en fin de *TrackLoad*
Vous obtiendrez/validerez les valeurs calculées données au-dessus.

Suite Base TrackLoad START

```

...
6421A BMI 641F0 ; Si flag N est vide, alors GoTo → #Retour_T00_2 via autre sous-routine
6421C BCHG #2,100(A4) ; Change le bit 2 de PRB de CIAB
64222 BNE 64228 ; Si flag Z est défini, GoTo → #Avance_D'une_Track
64224 BSR 642FC ; GoSub → #Conf_PRB_DIR_BASE2
=====

```

Avance_D'une_Track

```

===== ;
64228 ADDQ.W #1,1C(A6) ; Ajoute 1 au compteur de track en (A6)+1C, Track en cours ?
; compteur #1 (track actuel)
;
6422C LEA 6F000,A0 ; A0=6F000 (A0 semble servir de Zone tampon)
64232 MOVEA.L 6(A6),A1 ; Met (A6)+6, (Compteur #2) en A1
64236 MOVE.W #57F,D0 ; D0=57F
;
6423A MOVE.L (A0)+, (A1)+ ; → Copie (A0) dans (A1) puis A0=A0+4 et A1=A1+4
; (Recopie de la zone mémoire depuis $6F000 vers $400)
6423C DBF D0,6423A ; ← Boucle en 6423A tant que D0 est différent de -1 (donc $580 fois)
64240 MOVE.L A1,6(A6) ; Met à jour le Compteur #2
64244 SUBI.L #1600, A(A6) ; On enlève la taille d'une track AmigaDos $1600, au 'compteur' du Compteur #3
; (en $6456E+A, au début =$40000) mis en : 641E8 MOVE.L #40000,A(A6)
;
; -$1600 à chaque passage, ce qui fait !46 Passages
; $40000=!262144 $1600=6532 262144/6532=46,6, donc 47 Tracks à lire
; 1 piste = 2 Tracks de $1600 donc !46/2=23 Piste à lire
;
; 41+23=64, on retombe sur nos pieds
;
6424C BGT.B 64216 ; Si résultat est plus grand que, alors c'est reparti pour un tour,
; GoTo → #TrackLoad2 via $64216
;
6424E BSR.W 642C8 ; Sinon, le chargement est fini et GoSub → #FLOPPY_OFF2
===== ;
6424E ; #Fin_Second_TrackLoad

```

Décrypt Creation du code Copylock #03

```

===== ;
64252 MOVEQ #1,D1 ; D1=1
;
;
; Boucle #2
64254 MOVEQ.L 24.S,A0 ; → A0=$400 pour info (adresse écrite en $24)
64258 MOVEQ #2A,D0 ; D0=2A
;
;
; Boucle #1
; → Début routine de modification de D0 et de création de (A0)
6425A EOR.B D0,(A0) ; ... 1er phase de decrypt_EOR
6425C MOVE.B (A0)+,D0 ; ... A0=A0+1
;
6425E EOR.B D0,(A0) ; ... 2er phase de decrypt_EOR
64260 MOVE.B (A0)+,D0 ; ... A0=A0+1
;
64262 EOR.B D0,(A0) ; ... 3em phase de decrypt_EOR
64264 MOVE.B (A0)+,D0 ; ... A0=A0+1
;
64266 EOR.B D0,(A0) ; ... 4em phase de decrypt_EOR
64268 MOVE.B (A0)+,D0 ; ... A0=A0+1
;
6426A CPMA.L #40000,A0 ; Compare A0 avec 40000
64270 BLT 6425A ; ← Si A0 est plus petit que 40000 alors, GoTo → #Boucle_#01
64272 DBF D1,64254 ; ← Sinon, tant que D1 est différent de -1 (donc 3 tours), GoTo → #Boucle_#02
; Ce qui donne un décodage de la zone mémoire : $400 → $40000
;
===== ;
64276 PEA 64252 ; A7=A7-4
6427C MOVE.W (A7),-(A7) ;
6427E EORI.W #E552,(A7) ;
64282 RTE ; GoTo $400 (les BRA vers les routines de copylock sont tjs crée ici sur ce jeu)
===== ;

```

Bon...la prochaine étape à coup sûr est celle du Second *TrackLoad*
 Suivi visiblement d'une bonne grosse routine de décryptage pour générer le code en \$400
 Et au final, lancer le code de *CopyLock* en \$400

On va donc tranquillement analyser ceci point par point.

Analyse du Code : Post TrackLoader #2 & CopyLock #03

Poser un *BreakPoint* en *\$6244E* afin de regarder ce qu'il a TrackLoadé en *\$400*

Taper : **BS 6424E** puis **X**

Passer l'intro principale, on arrive sur le début du *TrackLoad*



Une fois le trackload terminé (en piste 64 pour info), notre *BreakPoint* est atteint, on entre automatiquement dans l'AR

Allons jeter un coup d'œil en *\$400*

Taper : **D 400** puis **M 400**

```
d 400
~000400 BRA      0000042C
-----
^000402 CMPI.B  #30,0(A0,D0.W)
~000408 ORI.B   #0,D0
~00040C ORI.B   #0,D0
~000410 ORI.B   #0,D0
~000414 ORI.B   #0,D0
~000418 ORI.B   #0,D0
~00041C ORI.B   #0,D0
~000420 ORI.B   #0,D0
~000424 ORI.B   #0,D0
~000428 ORI.B   #0,D0
~00042C ORI.B   #0,D0
~000430 ORI.B   #0,D0
~000434 ORI.B   #0,D0
~000438 ORI.B   #0,D0
~00043C ORI.B   #0,D0
~000440 ORI.B   #0,D0
~000444 ORI.B   #0,D0
m 400
:000400 60 2A 0C 30 6C 30 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 '*.010.....
:000410 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
:000420 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
:000430 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
```

Bon, clairement ça valide que ce n'est pas le code qui va être exécuté* MAIS c'est celui qui a été trackloadé.
* **400 BRA 42C** et en *\$42C* il y a.... rien

On enlève notre *BreakPoint* et on pose un nouveau en fin de routine **#Décrypt_Creation_du_code_Copylock_#03**
C'est à dire en *\$64282*

Taper : **BDA** puis **BS 64282** sans oublier de retourner au code avec la commande **X**

Assez rapidement notre *BreakPoint* est atteint et on entre automatiquement dans l'AR

Taper : **D 400**

```
Ready.
Breakpoint raised at address: 00064282

d 400
~000400 BRA      00007032
-----
^000404 ORI.B   #0,D0
~000408 ORI.B   #0,D0
~00040C ORI.B   #0,D0
```

Assez logiquement on continu notre analyse en \$7032 et ainsi de suite
Taper : D 400 et ainsi de suite

```
=====
400    BRA    7032            ; GoTo → #Pre_CopyLock_#03
=====
```

Pre_CopyLock #03

```
=====
7032   MOVE.W #2700,SR       ; SR = $2700 (supervisor mode, no interrupts)
7036   BRA    70F6            ; GoTo → #Copylock_#03
=====
```

Copylock #03

```
=====
70F4   LINEF                                     ;
70F6   MOVE.L A6,-(A7)                           ;
70F8   LEA   7080(PC),A6                         ; En général elle fait un peu plus de $520 Octets
70FC   MOVEM.L D0-D7/A0-A7,(A6)                 ; Donc on peut regarder la fin de cette routine en 70F6+$520=7616
7100   LEA   40(A6),A6                           ;
7104   MOVE.L (A7)+,8-(A6)                       ;
7108   MOVE.L 10,D1                              ;
710E   PEA   411A(PC)                            ; Bingo, Signature copylock
7112   MOVE.L (A7)+,10                          ;
7118   ILLEGAL                                   ;
711A   PEA   7138(PC)                            ; Bingo, Signature copylock
... ..
=====
```

Bingo !

Et voilà notre fameuse 3eme routine de *CopyLock* identifiée.

Comme on l'a précédemment vu, les routines de CopyLock font en général un peu plus de \$520 Octets
 On regarde donc vers : **\$70F4+\$520=\$7614**

Taper : D 7616 et descendez dans le code, on cherche un jolie **RTE** avec juste avant un retour des valeurs du registre.

Bingo en \$7638

Fin Copylock #03

```
...
7616   BLS   7616
7618   LINEF
761A   MOVE.L -63FD(A6),2900(A7)
7620   MOVE.L 70F2(PC),D0
7624   BMI   762A
7626   LINEF
7628   ORI.B #F9,D2
762C   ORI.? #8,SR
7632   MOVEM.L 707E(PC),D0-D7/A0-A6             ; Fin typique des routines
7638   RTE                                       ; de copylock (Ici on est déjà retourné en T00.)
=====
```

Les routines de *CopyLock* n'aimant pas vraiment les *BreakPoint*, on va passer par une *DeadLoop*

Taper :

```
A 7638
$007638 BRA 7638 ; Notre Dead-Loop
$00763A <RETURN>
```

Puis on retourne code, taper : **X**

La routine de *CopyLock* va s'exécuter, aller en **T00** puis retourner en **Piste64**
 Une fois que ceci sera fait, le code devrait être bloqué dans notre *Dead-Loop*

Entrer dans l'AR, on en profite pour noter l'état des registres, Taper : **R**

\$7638	Fin #copylock #03							
D0	7670CF6B	00000001	AAA9FFFF	50440000	00000000	00000000	00000000	0000FFFF
A0	00040000	00040E00	0006455C	0007F59E	00BFD000	00001082	0006456E	00074858

On n'oublie pas de remettre le code d'origine.

Taper :

```
A 7638
$007638 RTE
$00763A <RETURN>
```

Il serait bien de savoir si le code en \$7032 en 'fin de code du second Trackload' est déjà présent ou s'il est lui aussi modifié/crée par une routine. Pour cela je vous invite (**plus tard**) à rebooter votre amiga, passer l'Intro et pendant l'exécution du second TrackLoader, **entrer dans l'AR**, poser un **BreakPoint** en \$6424E. Retourner à l'exécution du code et attendre que notre **BreakPoint** soit atteint, puis, regarder le code en \$7632 Vous verrez qu'effectivement, ce code n'existe pas encore cela veut dire que la phase de décryptage que l'on a vue traite aussi cette zone.

Mais revenons à notre analyse :

Analyse du Code : Menu Principal

Suivant notre analyse des chargements effectuées au début de ce tuto, à partir d'ici il n'y a plus de vérification de la **T00** Donc, normalement, que du code 'standard' du jeu lui-même, on regarde quand même (dans le doute...)

Base Pre menu Principal

```

=====
763A  ADD.W  D0,D1          ;
763C  LEA    435FC,A7        ; A7=435FC
7642  LEA    8.S,A0          ; A0=8
7646  LEA    7032.S,A1       ; A1=7032
764A  MOVE.L A1,(A0)+        ; Copie A1 dans (A0) puis A0=A0+4
764C  CMPA.L #400,A0        ; Compare A0 avec 400
7652  BLT    764A           ;
7654  BSR    6FE8           ;
7658  MOVE.W #0,404.S      ;
765E  MOVE.L #4C700,406.S  ;
7666  MOVE.L #44000,40A.S  ;
766E  MOVE.L #FFFFFFF,414.S ;
7676  MOVE.L #FFFFFFF,418.S ;
767E  MOVE.W #4,410.S     ;
7684  ST     1A591         ;
768A  BTST  #7,BFEE01     ; Timer du CIAA
7692  BNE   76A0           ;
7694  MOVE.W #5,410.S     ;
769A  ...                   ;
...
782A  BSR    8220         ; GoSub → #Lancement_Animation_Greeting
782E  BSR    8CB6         ; GoSub → #Menu_Principal (Select, 1 player, 2 player, Music)
...
7852  BRA    917E         ; GoSub → #Loading_Level1_&_Insert_Disk_2
...

```

Et on sait que le second disque est au standard **AmigaDOS** Donc à partir d'ici, on est sûr qu'il n'y aura pas d'autre protection de type **CopyLock**.

Suivant les diverses informations récoltées le long du tuto, on sait maintenant, à ce stade, que les chargements sur le disk1 de Xenon2 Sont linéaires et que la dernière Piste Lue est là 64eme.

D'ailleurs il est tout à fait possible de regarder ce que contient les pistes suivantes, à savoir piste !65 à !79

Taper : **RT !130 !30 10000** et on regarde les données chargées **N 10000**

```

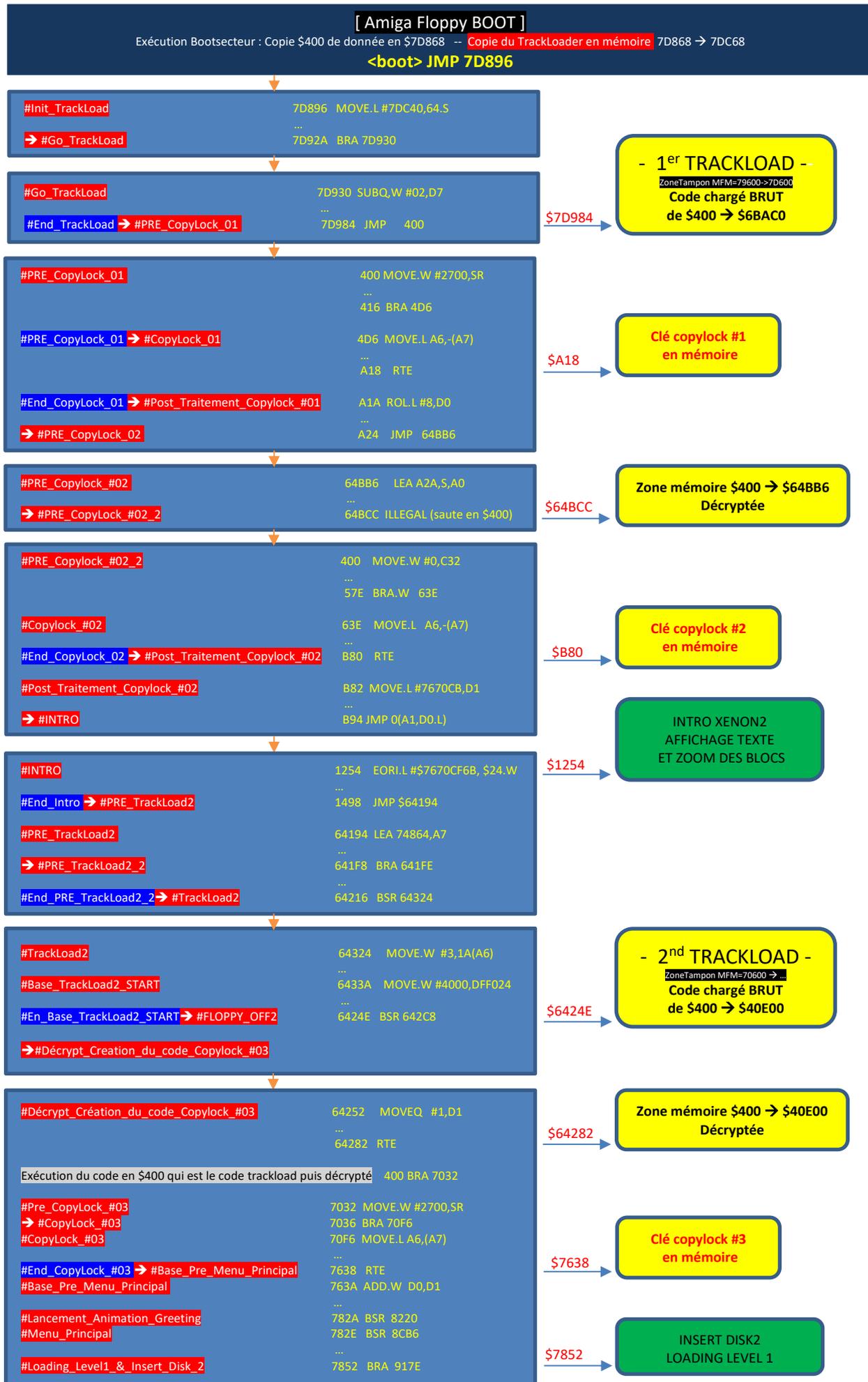
rt !130 !30 10000
Disk ok
n 10000
.010000 RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.
.010040 RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.
.010080 RNC.RNC!RNC"RNC#RNC$RNC%RNC&RNC'RNC(RNC)RNC*RNC+RNC,RNC-RNC.RNC/
.0100C0 RNC0RNC1RNC2RNC3RNC4RNC5RNC6RNC7RNC8RNC9RNC:RNC;RNC<RNC=RNC>RNC?
.010100 RNC@RNCARNCBRNCCRNCDRNCERNCFRNCGRNCHRNCI RNCRNRNCLRNCMRNCRNCO
.010140 RNCPRNCqRNCrRNCsRNC tRNCuRNCvRNCwRNCxRNCyRNCzRNC{RNC|RNC}RNC~RNC
.010180 RNC`RNCaRNCbRNCcRNCdRNCeRNCfRNCgRNC hRNCiRNCjRNCkRNClRNCmRNCnRNCo
.0101C0 RNCpRNCqRNCrRNCsRNC tRNCuRNCvRNCwRNCxRNCyRNCzRNC{RNC|RNC}RNC~RNC
.010200 RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.
.010240 RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.
.010280 RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.
.0102C0 RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.
.010300 RNC.RNC.RNC.RNC.RNCARNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.
.010340 RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC0RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC.RNC

```

Vous pouvez jeter un coup d'œil sur toute la zone chargée, vous pourrez remarquer qu'il n'y a aucune donnée, aucun code (crypté ou pas) Juste une 'signature' bidon.

Ceci est intéressant car cela nous donne un espace disponible pour une Grosse **CrackTro** 😊

Analyse du Code : Organigramme des diverses étapes



CRACK : Mode opératoire

Tout en se basant sur l'organigramme du précédent chapitre on va mettre en place notre mode opératoire.

Le Copylock #1 et #2 étant intimement imbriqué l'un dans l'autre, il est logique d'intervenir à la suite du dernier exécuté.

L'idée va être de laisser la routine de décryptage **\$64BCC** faire son job puis de sauver les données trackloadées sur une disquette vierge.

De modifier ce code pour qu'il ne lance pas la routine de CopyLock #2 mais juste notre nouvelle routine où l'on va redéfinir l'état des registres que l'on a noté en sortie de **CopyLock #2**.

De désactiver si nécessaire la partie décryptage qui suit le 1^{er} TrackLoad (ça ne sera pas nécessaire pour info ☺)
De réécrire le tout sur notre disquette de backup.

Normalement, à ce stade on aura Bypassé le **CopyLock #1 et le CopyLock #2**

Même punition pour le **CopyLock #3** j'aurai tendance à dire.

On va laisser le Second Trackloader chargé et décrypter les données, puis les sauver sur une disquette, **les modifier** et réécrire le tout sur notre disquette de backup.

La modification de celui-ci étant de désactiver la routine de décryptage

(vue que l'on va sauver et réécrire des données décryptées)

De patcher la routine **CopyLock #3** avec l'état des registres que l'on a noté en sortie de l'original **CopyLock #3**

Simple non ?!

Let's Rock'n Roll

Création du Crack étape par étape : Etape #1 – Bypass Copylock #01 et CopyLock #02

- **Booter sur le disque Original.**
- En plein trackload, **entrer dans l'AR et poser un BreakPoint en fin de trackload : BS 7D984**
Revenir à l'exécution du code, à savoir le TrackLoad avec la commande **X**
Notre BreakPoint est atteint et on entre automatiquement dans l'AR, le code en **\$400** a été chargé/trackloadé à savoir : **#PRE_Copylock_#01**
- On le note : **M 400**
46 FC 27 00 41 FA FF FA 43 F8 00 08
Cela correspond au début du trackload effectué vers la mémoire en **\$400**, ce sont les données BRUT lue sur le disque au format AmigaDOS (du moins ça devrait si on a bien analysé et compris le code) Théoriquement, ça devrait être en Track 2.
En effet :

```
Track0=Piste 00.0 Boot
Track1=Piste 00.1 CopyLock
Track2=Piste 01.0 <Début du trackload_#01>
```
- On va vérifier tout ça.
Si on fait un : **RT 2 2 10000**, on devrait pouvoir trouver en mémoire notre chaîne hexadécimale notée.
F 46 FC 27 00 41 FA FF FA 43 F8 00 08, 10000
Effectivement, on la trouve bien et au début de l'adr. \$10000, donc au début de notre TrackLoad et en début de Track2.
Cela valide deux choses :
Que les données sont bien au Format lue normalement et son dispo tel qu'elle sur le disque. Qu'elles sont bien à l'endroit attendu (Track 2)
- On va donc laisser le code original faire son job et décrypter complètement ces données. Ce qui nous fait arriver en **#PRE_Copylock_#02_2**, juste avant le 'saut' en **\$400**.
Pour cela, on reboot l'Amiga et pendant le TrackLoad on entre dans l'AR, on pose un BreakPoint en fin de TrackLoad : **BS 7D984**
On revient à l'exécution du code, à savoir le TrackLoad avec la commande **X**
Notre BreakPoint est atteint et on entre automatiquement dans l'AR, on efface notre BreakPoint **BDA**
A cette étape le trackload est fini et on s'apprête à effectuer un **JMP** en **\$400**. (Voir organigramme)
On modifie le code en **\$64BF2** par une **DeadLoop**

```
A 64BF2
64BF2 BRA 64BF2
64BF4 <ENTRER>
```

Et on revient à l'exécution du code avec la commande **X**
Assez rapidement nous sommes bloquées dans notre **DeadLoop**

- On entre dans l'AR et on remet le code original en **\$64BF2**
A 64BF2
64BF2 DBF D1, 64BCC
64BF6 <ENTRER>
On peut vérifier que le code en **\$400** est bien le même code décrypté vue **#PRE_Copylock_#02_2**
M 400, effectivement c'est identique à ce que l'on a déjà vu et analysé.
- Le code **#PRE_Copylock_#02_2** finit normalement en **\$CD4** (dernière sous routine de ce code) et fini par un **BRA 63E**, qui effectue un branchement vers la routine **#CopyLock_#02**
On va donc modifier le code **#CopyLock_#02** en **\$63E**
La patcher avec ce que l'on relevé au niveau des registres précédemment.

\$B80	Fin #copylock_#02							
D0	7670CF6B	05550777	06660444	02220111	00000333	05550777	06660444	02220111
A0	00000B00	00000000	00064BCC	00FE86EE	00BFD000	00C014B6	0007DC4E	00064E46

- On écrase le code du **#CopyLock_#02**, taper : **A 63E**

```
63E NOP ; Histoire de retomber sur nos pas
640 LEA 5C8(PC),A6 ; Identique au code d'origine
;
644 MOVE.L #7670CF6B,D0 ; → Et on recopie les registres notés en fin de routine Fin #Copylock_#02
64A MOVE.L D0,24.S ; Re-copie de la clé CopyLock en $24
64E MOVE.L D0,(A6) ;
650 MOVE.L #5550777,D1 ;
656 MOVE.L #6660444,D2 ;
65C MOVE.L #2220111,D3 ;
662 MOVE.L #333,D4 ;
668 MOVE.L #5550777,D5 ;
66E MOVE.L #6660444,D6 ;
674 MOVE.L #2220111,D7 ;
67A LEA B00,A0 ;
680 LEA 0,A1 ;
686 LEA 64BCC,A2 ;
68C LEA FE86EE,A3 ;
692 LEA BFD000,A4 ;
698 LEA C014B6,A5 ;
69E LEA 7DC4E,A6 ;
6A4 LEA 64E4C,A7 ;
6AA JMP B82 ; On saute juste après en la fin de la routine d'origine
6AE <RETURN> ; 'Fin de la routine #Copylock_#02' en #Post_Traitement_Copylock_#02
; Afin de retomber sur nos pattes
```

- Il nous reste plus qu'à sauver celui-ci **sur une disquette vierge**.
 Ne pas oublier que cela concerne toute la zone mémoire décryptée, donc de \$400 → 64BB6
 Il faut donc sauver toute celle-ci.

Il n'est pas utile de désactiver le code de décryptage en \$64BD2 car au moment où on le sauve, il s'est déjà désactivé tout seul.
 En effet, le **ILLEGAL** en \$64BCC est déjà présent, donc il effectuera directement un saut en \$400 sans passer par la phase **EOR** (revoir plus haut si nécessaire)
- Disquette vierge insérée dans le second lecteur et on sauve.
SM 1:TrackLoad #1 hacked, 400 64BB6+2
- Maintenant on peut écrire ce code **sur notre disquette de backup réalisé sous Xcopy**
 On calcul combien de track il est nécessaire de sauver.

$$\begin{array}{ll} \$64BB6-\$400 = \$647B6 = !411574 & 1 \text{ track} = \$1600 = !5632 \\ \text{Donc, } 411574 / 5632 = 73.07 & (!74 \text{ Tracks}) \end{array}$$
- Comme il est impossible d'écrire avec la fonction **wt** sous l'AR une zone mémoire en \$400
 On relie notre fichier en le déplaçant à une adresse plus haute : **LM 1:TrackLoad #1 hacked, 10000**
Et on réécrit le tout sur notre backup (swaper donc l'original en DF0 par votre Backup), puis
WT 2 !74 10000

! Normalement, à ce stade, on devait avoir passer les deux lères routines de **CopyLock**.
- On va vérifier ça simplement, **rebooter votre Amiga toujours avec la disquette de backup dans DF0**
 Le trackload fonctionne correctement, ensuite est bypassé les routines de copylock (plus de check T00)
 L'intro se lance normalement et l'on arrive sur le second TrackLoad (que l'on n'a pas encore patché)
 Second trackload qui fonctionne normalement aussi (logique) mais s'en suit un crash de l'Amiga car
 la routine de **#CopyLock_#03** est exécuté et ne trouve pas ses petits. (Normal)
- Vous l'avez compris, la prochaine étape sera de patcher la routine de **#CopyLock_#03**

Création du Crack étape par étape : Etape #2 – Bypass Copylock #03

- **Booster de nouveau sur la disquette originale** et à la fin de l'intro principale, juste avant le début du second trackload, entrer dans l'AR et poser un **BreakPoint** en fin de trackload **BS 6424C**

C'est pile poil dans la routine **#Avance_D'une_Track** juste pendant le test de <fin de donnée à Trackloader?>, comme ça, on va arriver sur notre **BreakPoint** dès la fin du 1er passage du second TrackLoad.

On revient à l'exécution du code, à savoir le TrackLoad avec la commande **X**
Notre **BreakPoint** est atteint très rapidement (logique) et on entre automatiquement dans l'AR
Du code en **\$400** a été chargé/trackloadé.

Normalement, si vous avez bien suivi toute l'explication du tuto, vous savez que l'on vient de trackloader les données de la piste 41, on va vérifier ça.

- **On regarde en \$400, taper : M 400**, on trouve : **60 2A 0C 30 6C 00**
Donc normalement c'est le début de la piste 41 = Track 82 (2 Tracks par Piste rappelé vous)
On va vérifier ça, taper : **RT !82 1 10000**
On regarde maintenant à l'adresse mémoire \$1000, M 10000 et effectivement on retrouve notre chaîne hexa (cool)

Théoriquement il devrait lire **\$40000** de donnée.
dixit **641E8 MOVE.L #40000,A(A6)** ; **6456E+A=\$64578** (compteur de donnée à copier)

\$40000 = !262144 1 Track = \$1600 = \$5632 262144 / 5632=46,6
!46 * !6532 = !259072 !262144 - !259072 = !3072 = \$C00
Donc il va 'lire' \$4000 + \$C00 de donnée, soit **\$40C00**

Adr. de la zone mémoire final = \$40000 + \$400 = \$40400 + \$C00 = **\$41000**
En partant de **\$400** ça nous donne une zone mémoire : **\$400 → \$41000**

En réel, (testé) = **\$40E00** (piste 41 à 64)
Il a lu !512 octets en moins soit 1 secteur de moins que prévu, étrange !
Mais bon, en fin de donnée ce n'est plus du code mais du texte de type 'RNC'
Peut-être est-ce une question de longueur du buffer du trackloader, aller comprendre....
Peu importe.

Cela valide encore deux choses :

Que les données sont bien au Format lue normalement et son dispo tel qu'elle sur le disque.
Qu'elles sont bien à l'endroit attendu (Track 41)

- On va donc laisser le code original faire son job et décrypter complètement ces données.
Ce qui nous devrait nous faire arriver en fin de routine **#Décrypt_Création_du_code_Copylock_#03**, en **\$64282** juste avant le 'saut' en **\$400**.
- Pour cela, on reboot l'Amiga et pendant le second TrackLoad on entre dans l'AR, on pose un BreakPoint en **\$64282** : **BS 64282**
On revient à l'exécution du code, à savoir le second TrackLoad avec la commande **X**
Notre **BreakPoint** est atteint et on entre automatiquement dans l'AR, on efface notre BreakPoint **BDA**
- Nous voici donc avec les données du second trackload décryptées en mémoire.
Nous allons donc devoir faire quelque modification du code original, à savoir :
Désactiver la routine de décrypt : **#Décrypt_Création_du_code_Copylock_#03**
car on va réécrire ces données décryptées sur notre backup, il ne sera plus nécessaire de les décrypter.
- Cette routine se trouve en **\$64252** donc normalement cette adr. Mémoire se situe sur notre 1er rip préalablement effectué : **TrackLoad_#1_hacked**

Petit rappel :

TrackLoad_#1_hacked = **\$400 \$64BB6+2** Piste 01->40
TrackLoad_#2_hacked = **\$400 \$41000** Piste 41->64

Mais pour l'instant, on va sauvegarder nos données décryptées

SM 1:TrackLoad_#2_hacked, 400 41000+2

- Maintenant, allons donc patcher notre routine de décryptage, taper : **LM 1:TrackLoad_#1_hacked, 400**
Il faut désactiver complètement les EOR, c'est à dire de de **\$6425A** à **\$64284** par des NOP

```
Taper : A 64252
64252        MOVEQ     #1,D1                                          ; Code d'origine
64254        MOVEQ.L  24.S,A0                                        ; Code d'origine
64258        MOVEQ     #2A,D0                                        ; Code d'origine
6425A        NOP
6425C        NOP
6425E        NOP
64260        NOP
64262        NOP
64264        NOP
64266        NOP
64268        NOP
6426C        NOP
6426C        NOP
6426E        NOP
64270        NOP
64272        NOP
64274        NOP
64276        PEA        64252                                         ; Code d'origine
6427C        MOVE.W    (A7),-(A7)                                    ; Code d'origine
6427E        EORI.W    #E552,(A7)                                   ; Code d'origine
64282        RTE                                                       ; Code d'origine
64284        <RETURN>
```

- Et bien sûr re-sauver le tout avec la commande : `SM 1:TrackLoad #1_hacked, 400 64BB6+2`
Le recharger en \$10000 : `LM 1:TrackLoad #1_hacked, 10000`
Et on réécrit le tout sur notre backup (swaper donc l'original en DF0 par votre Backup), puis
`WT 2 !74 10000`
- On revient à nos moutons...
Donc après avoir désactiver la routine `#Décrypt Création du code Copylock #03`
Le code devrait s'exécuté 'normalement' jusqu'à se retrouver dans la routine `#Copylock #03` en `$70F6`

On va donc patcher cette routine `#Copylock #03` comme on l'a déjà fait sur le `1er CopyLock`
Elle est située en `$70F6` en d'autre terme, sur notre Second fichier de rip : `TrackLoad #2_hacked`
On le recharge donc en mémoire, taper : `LM TrackLoad #2_hacked, 4000`
- Nous allons la patcher avec ce que l'on relevé au niveau des registres précédemment,
puis finir notre bout de code avec un `JMP en 763A.S`.

`JMP` qui remplace le `RTE` du `#Copylock #03` original et qui continuait en `#Base_Pre_Menu_Principal`
(à savoir justement en `$763A.S`)

\$7638		Fin #copylock #03						
D0	7670CF6B	00000001	AAA9FFFF	50440000	00000000	00000000	00000000	0000FFFF
A0	00040000	00040E00	0006455C	0007F59E	00BFD000	00001082	0006456E	00074858

- On écrase le code du `#CopyLock #03`
Taper : `A 70F6`


```

70F6 NOP
70F8 LEA 7080(PC),A6 ; Code d'Origine
70FC MOVE.L #7670CF6B,D0 ;
7102 MOVE.L D0,24.S ; On copie la clé CopyLock en mémoire $24, au cas ou
7106 MOVE.L D0,(A6) ;
7108 MOVE.L #1,D1 ;
710E MOVE.L #AAA9FFFF,D2 ;
7114 MOVE.L #50440000,D3 ;
711A CLR.L D4 ;
711C CLR.L D5 ;
711E CLR.L D6 ;
7120 MOVE.L #FFFF,D7 ;
7126 LEA 40000,A0 ;
712C LEA 40E00,A1 ;
7132 LEA 6455C,A2 ;
7138 LEA 7F59E,A3 ;
713E LEA BFD000,A4 ;
7144 LEA 1082,A5 ;
714A LEA 6456E,A6 ;
7150 JMP 763A.S ;
7154 <RETURN>

```
- On re-sauve le tout sur notre disquette de sauvegarde toujours en DF1 : `SM 1:TrackLoad #2_hacked, 400 41000+2`

Et on re-écrit le tout sur notre disquette au bon endroit
`O 00, 10000 10000+41000+1600` (on nettoie un peu la mémoire)
`LM TrackLoad #2_hacked, 10000` (on recharge le code en \$10000)
`WT !82 !47 10000` (et on écrit le tout sur notre disquette de crack tjs présent dans DF0)
- Concernant la disquette 2, comme vu au début de ce tuto elle ne possède aucune protection, vous pouvez donc la copier directement avec X-Copy.

Il ne vous reste plus qu'à rebooter votre Amiga avec notre disquette cracké et apprécier le jeu 🤪
Crack + jeu testé jusqu'à la fin du jeu pour info.