CORRECTION Partiel (Sujet 2) - CYBER1 (2h00)

Architecture des Ordinateurs

NOM: PRÉNOM:

Vous devez respecter les consignes suivantes, sous peine de 0 :

- Lisez le sujet en entier avec attention
- Répondez sur le sujet
- Ne détachez pas les agrafes du sujet
- Écrivez lisiblement vos réponses (si nécessaire en majuscules)
- Les appareils électroniques sont tous interdits (calculatrices également)
- Ne trichez pas

1 Questions (10 points)

1.1 (2 points) Rappelez les 14 premières puissances de 2 :

2^0	2^1	2^2	2^3	2^4	2^5	2^{6}	2^7	2^{8}	2^{9}	2^{10}	2^{11}	2^{12}	2^{13}
1	2	4	8	16	32	64	128	256	512	1024	2048	4096	8192

1.2 (4 points) Convertissez ces nombres en décimaux. Vous donnerez leur interprétation non-signée puis signée.

	non-signé	signé
% 1010 0100 1010	2634	-1462
% 1110 1101 1001	3801	-295
\$ 6B9	1721	1721
\$ DC6	3526	-570

1.3 (3 points) Convertissez ces nombres décimaux en binaire sur 12 bits, puis en hexadécimal.

	binaire	hexadécimal
42	10 10 10	2A
42	0000 0010 1010	02A
2798	1010 1110 1110	AEE
-100	1111 1001 1100	F9C

$1.4\,$ (1 point) Convertissez ce nombre en flottant au format IEEE 754 simple précision :

		exposant								hexadécimal \$ 4 2 0 9 5 0 0 0									
34,	328125	%	1	0	0	0	0	1	0	0		4	2	0	9	h	0	0	0



2 Problème (10 points)

Afin de vous plonger réellement dans le *forensic* (analyse forensique ou investigation numérique en français), une toute petite FAT12 a été réalisée et utilisée pour produire quelques fichiers et dossiers contenant quelques mots. L'objectif est de retrouver ce contenu.

Cet exercice a été réalisé avec une série de commandes que vous pourrez tester de votre côté pour également observer l'évolution d'une petite FAT12 (voir **truncate(1)**, **mkfs(1)** et **mount(1)**). Pour continuer l'examen, vous pouvez aller directement à la partie suivante : Description du système de fichiers FAT.

Les commandes ayant permis de produire et utiliser la FAT sont les suivantes :

```
touch Disk.img

truncate Disk.img -s 50K

# FAT12, secteurs de 512o, 1 secteur par cluster

mkfs.vfat -F12 -S512 -s1 Disk.img

sudo mount Disk.img /mnt

### ... ###

cd /

sudo umount /mnt
```

Cependant, la plus petite FAT possible avec les outils linux reste une FAT12 de 50 kilo-octets, c'est-à-dire, toujours trop pour tenir sur une ou deux feuilles A4 en examen. N'oubliez pas d'utiliser ghex (ou d'autres éditeurs hexadécimaux) régulièrement pour observer les changements d'état de la FAT lorsque vous expérimenterez chez vous.

Description du système de fichiers FAT

Le format FAT (*File Allocation Table*) est relativement simple, mais de nombreux champs dans les structures ainsi que des régions ne seront pas utiles dans notre cas. Pour résumer, une partition formatée en FAT se divise en 4 régions, mais nous nous concentrerons principalement sur les régions du dossier racine et celle des données.

Région réservée (boot & paramètres)	FAT	Dossier racine	Données (contenu fichiers & dossiers)	
(best a parametres)		racine	(content nomers a assists)	

Pour identifier des fichiers et des dossiers parmi les données, il est nécessaire d'étudier les directory entries (ou direntry) : des structures de données contenant les caractéristiques des objets stockés dans la partition.

Un dossier est littéralement un tableau contant des structures de données décrivant chacune un fichier ou un dossier. Il y a donc autant de cases dans le tableau qu'il y a de fichiers et dossiers contenus à ce niveau hiérarchique.

```
dossier/
dossier/fichier1
dossier/fichier2
dossier/fichier3
```

```
struct direntry entries[3]; // dossier
entries[0]; // dossier/fichier1
entries[1]; // dossier/fichier2
entries[2]; // dossier/fichier3
```

La structure représentant une *direntry* est de la forme suivante. On notera que FAT12 est très limité, ainsi, les fichiers ont des noms de 11 caractères maximum (8 avant l'extension, et 3 après). À noter : la taille enregistrée dans le champs *size* est en octets.

```
struct direntry {
   char[11] name;
   char attributes;
   char[14] reserved_and_dates;
   int first_cluster;
   long size;
} __attribute__((packed))
```

Taille en octets d'une direntry: 32 octets (0,5 pts)

Les types de données font :

char : 1 octet (8 bits) int : 2 octets (16 bits) long : 4 octets (32 bits)

Attributs:

ATTR_READ_ONLY 0x01
ATTR_HIDDEN 0x02
ATTR_SYSTEM 0x04
ATTR_VOLUME_ID 0x08
ATTR_DIRECTORY 0x10
ATTR_ARCHIVE 0x20

Pour vous aider à retrouver les chaînes de caractères, une table ASCII décimale/caractères est fournie :

Dec	10	13		32	45	46		48	49	50	51	52	53	54	55	56	57
Char	\n	\r	(es	space)	-			0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
	De	ec	65	66	67	68	69	70	71	72	73	74	1 75	76	77		
	Cl	har	A	В	С	D	Ε	F	G	Н	I	J	K	L	M		
	De	ec	78	79	80	81	82	83	84	85	86	87	7 88	89	90		
	Cl	har	N	О	Р	Q	R	S	Т	U	V	W	X	Y	Z		
Dec	9	7	98	99	100	10	1	102	103	10	4 1	.05	106	107	108	10	9
Chai	r a	ì	b	c	d	е		f	g	h		i	j	k	1	n	1
Dec	11	10	111	112	113	11	4	115	116	11	7 1	18	119	120	121	12	22
Char	r r	ı	О	p	q	r		s	t	u		v	W	X	У	Z	z

2.1 (2 points) Première étape : séparation des champs du dossier racine

Le dossier racine (ou *root directory* en anglais) est le premier dossier dans lequel des fichiers et des dossiers peuvent se trouver. La région du dossier racine contient en réalité une *direntry* avec quelques valeurs spécifiques.

En lisant la région du dossier racine, on extrait les données suivantes. Recopiez les différents champs dans le tableau associé, sans les interpréter pour le moment.

		dir	$_{ m entry}$	V[0]	f1)			dir	entry	7[1] (f2)				
name	53	45	43	52	45	54	42	$4\mathrm{F}$	4C	49	44	45			
name	53	20	54	58	54		53	20	20	20	20				
attributes	20							10							
first_cluster			05 01												
size		1	F 00	00 0	00			0	0 00	00 0	0				

2.2 (2 points) Deuxième étape : conversion des champs

Maintenant que vous avez extrait les champs, il est nécessaire de les convertir pour obtenir des valeurs interprétables. Convertissez de l'hexadécimal vers le décimal pour retrouver les caractères.

Concernant les noms de fichiers, les normes FAT12 et FAT16 précisent que les 8 premiers caractères servent à coder le nom du fichier, et les 3 derniers servent à coder l'extension. Si un caractère correspond à un espace, laissez sa case vide.

direntry[0] (f1)	S	Е	С	R	Е	Т	S		Т	X	Т
direntry[1] (f2)	В	О	L	I	D	E	S				

Retrouvez maintenant les attributs de chaque direntry, puis convertissez les entiers en valeurs décimales.

Avant de convertir les entiers, il faut savoir qu'en FAT, les entiers sont codés en *little endian (petit boutiste* en français), c'est-à-dire que les octets sont écrits au fur et à mesure du plus petit poids au plus grand. Ainsi, si on écrivait « 1234 » en little endian par paquets de un chiffre, on écrirait « 4321 », car 4 a le poids le plus petit (celui des unités), et 1 a le poids le plus fort (celui des milliers). Pour effectuer les conversions d'entiers, vous devrez donc inverser l'ordre de lecture des <u>octets</u> avant de les convertir (ainsi, « BE 3F » doit être interprété comme « 3F BE » avant d'être converti en décimal, « AB CD EF » doit être interprété comme « EF CD AB », et ainsi de suite).

	taille (en octets)	numéro du premier cluster	attrib	outs
	1F 00 00 00 \rightarrow 00 00 00 1F	$02 \ 01 \longrightarrow 01 \ 02$	☐ Read Only	☐ Hidden
direntry[0] (f1)			□ Volume ID	\square System
	31	258	□ Directory	X Archive
	$00\ 00\ 00\ 00\ \to 00\ 00\ 00\ 00$	$05 \ 01 \longrightarrow 01 \ 05$	☐ Read Only	□ Hidden
direntry[1] (f2)			□ Volume ID	\square System
	0	261	X Directory	\square Archive

2.3 (1 point) Troisième étape : lecture d'un fichier

L'une des direntry précédente a un nom particulièrement intéressant, et il est clair qu'une information importante se trouve dans le cluster pointé. Voici les données extraites du cluster dont il est question. Convertissez le message contenu dans le fichier, mais n'oubliez pas de vous arrêtez à la taille en octets indiquée par la direntry associée (c'est-à-dire f1). Faites attention à la casse, c'est-à-dire aux majuscules et minuscules lorsque vous écrirez votre réponse.

4C	65	20	73	65	63	72	65
74	20	61	20	63	68	65	72
63	68	65	72	20	65	73	74
20	43	59	42	45	52	0A	54
4F	50	20	65	70	69	74	61
00	00	00	00	00	00	00	00
0.0	00	00	00	00	00	00	00

L	e		\mathbf{S}	e	\mathbf{c}	r	e
t		a		\mathbf{c}	h	e	r
c	h	e	r		e	\mathbf{s}	t
	С	Y	В	\mathbf{E}	R	n	Τ
Ο	Р		e	p	i	t	a

08 01

0C 00 00 00

2.4 (3 points) C'est reparti...

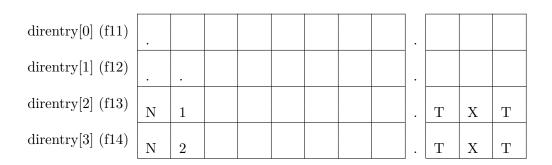
Le message récupéré semble parfaitement clair, mais c'est trop simple pour être la réponse attendue. La deuxième direntry (f2) dispose peut être de la réponse. Le cluster pointé par celle-ci renvoie ces données, remplissez les structures qui devraient logiquement lui être adjointes.

	2E	20	20	20	20	20	20	20
name 	20	20	20	10	00	60	В0	4C
	31	56	31	56	00	00	В0	4C
	31	56	05	01			00	00.
	2E	2Ë	20	20	20	20	20	20 ^{size}
name 	20	20	20	10	00	60	вО	4C
	31	56	31	56	00	00	В0	4C
	31	56	00	00			00	00
	4E	31	20	20	20	20		20 ^{s12e}
name 	54	58	54	20	00	06	BD	4C
	31	56	31	56	00	00	BD	4C
	31	56	07	01			00	00
	4E	32	20	20	20	20		20 ^{size}
name 	54	58	54	20	00	ВВ	C2	4C
name 	31	56	31	56	00	00	C2	4C
			08	01				00
			1: clu	st ster		si	ze	

	direntry[0] (f11)					direntry[1] (f12)						
	2E	20	20	20	20	20	2E	2E	20	20	20	20
name	20	20	54	58	54		20	20	54	58	20 54 54	
attributes	10						10					
first_cluster		05 01					00 00					
size		00 00 00 00					00 00 00 00					
		$\operatorname{dir}\epsilon$	entry	[2] (1	(13)		direntry[3] (f14)					
nama	4E	31	20	20	20	20	4E	32	20	20	20	20
name	20	20	20	20	20		20	20	20	20	20	
attributes		20					20					
first_cluster	07.01							08	01			

 $07 \ 01$

0A 00 00 00

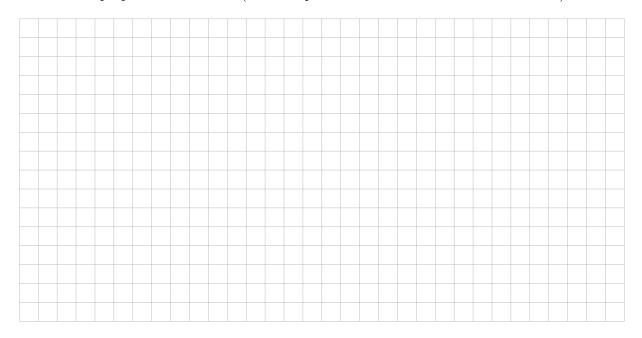


size

	taille (en octets)	numéro du premier cluster	attributs	
	$00\ 00\ 00\ 00\ \to 00\ 00\ 00\ 00$	$05 \ 01 \longrightarrow 01 \ 05$	☐ Read Only	□ Hidden
direntry[0] (f11)			□ Volume ID	\square System
	0	261	X Directory	\square Archive
	$00\ 00\ 00\ 00\ \to 00\ 00\ 00\ 00$	$00\ 00\longrightarrow 00\ 00$	☐ Read Only	□ Hidden
direntry[1] (f12)			□ Volume ID	\square System
	0	0	X Directory	\square Archive
	$0A 00 00 00 \rightarrow 00 00 00 0A$	$07 \ 01 \longrightarrow 01 \ 07$	☐ Read Only	□ Hidden
direntry[2] (f13)			□ Volume ID	\square System
	10	263	☐ Directory	X Archive
	$0C\ 00\ 00\ 00 \to 00\ 00\ 00\ 0C$	$08 \ 01 \longrightarrow 01 \ 08$	☐ Read Only	□ Hidden
direntry[3] (f14)			□ Volume ID	\square System
	12	264	☐ Directory	X Archive

2.5 (1 point) Système, dossiers, clusters, et pointeurs

Avec toutes les méta-données réunies jusqu'à maintenant concernant f1, f2, f11, f12, f13, f14, que déduisez-vous à propos de f11 et f12? (observez particulièrement les numéros de clusters)



2.6 (1 point) C'est reparti... [bis]

Finalement, il reste encore deux derniers clusters à convertir. Attention à la taille des données, ainsi qu'aux majuscules et minuscules.

43 68 6F 75 70 65 74 74 65 0A 00 00 00 00 00 00

56	65	67	61	2D	4D	69	73	
73	79	6C	0 A	6E	31	0 A	0.0	

\mathbf{C}	h	0	u	p	e	t	t
e	\n						

V	e	g	a	-	Μ	i	S
s	у	l	\n	n	1	\n	



SUJET 2