

TP1 - Structure d'un système de fichier et layout mémoire

Matthieu Lemerre Guillaume Girol Grégoire Menguy

IN201 - Cours de système d'exploitation

Contents

1	Exploration d'un système de fichiers	1
1.1	Préparation	1
1.2	Format du fichier	2
1.3	Format des fichiers	3

1 Exploration d'un système de fichiers

Le but de cette section est de savoir décoder (ou *parser*) un fichier binaire, contenant l'image d'un système de fichier au format ROMFS.

1.1 Préparation

Question 1. *Creez un nouveau fichier C avec le contenu suivant:*

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#include <assert.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/mman.h>

void decode(struct fs_header *p, size_t size){

}

int main(void){
```

```

int fd = open("fs.romfs",O_RDONLY);
assert(fd != -1);
off_t fsize;
fsize = lseek(fd,0,SEEK_END);

// printf("size is %d", fsize);

char *addr = mmap(addr, fsize, PROT_READ, MAP_SHARED, fd, 0);
assert(addr != MAP_FAILED);
decode(addr, fsize);
return 0;
}

```

Ce programme ouvre le fichier fs.romfs, récupère sa taille, puis le rend accessible au processus Linux en le mettant dans son espace d'adressage. Ainsi, le *i*ème octet du fichier est disponible à l'adresse `&addr[i]`.

1.2 Format du fichier

Le format du système de fichier est le suivant (extrait de la documentation officielle):

offset	content	
	+---+---+---+---+	
0	- r o m \	
	+---+---+---+---+	The ASCII representation of those bytes
4	1 f s - /	(i.e. "-rom1fs-")
	+---+---+---+---+	
8	full size	The number of accessible bytes in this fs.
	+---+---+---+---+	
12	checksum	The checksum of the FIRST 512 BYTES.
	+---+---+---+---+	
16	volume name	The zero terminated name of the volume,
	: :	padded to 16 byte boundary.
	+---+---+---+---+	
xx	file	
	: headers :	

Quelques précisions supplémentaires:

- “Padded to 16 byte boundary” signifie que le nom du volume est suivi d’autant de zéro que nécessaire pour que l’offset du premier “file header” soit un multiple de 16.
- Tous les nombres sur plusieurs octets sont dans l’ordre *big-endian* (les adresses les plus petites contiennent les octets les plus significatifs).

Question 2. Définissez une structure `fs_header` tel que les offsets de ses champs correspondent aux offsets dans le fichier (ainsi, le champs `checksum` doit être de taille 4 et correspondre à l’offset 12).

Pour cela, utilisez le header `stdint.h`, qui définit des types `uint8_t`, `uint16_t`, et `uint32_t`, dont la taille est garantie.

Question 3. À l’aide de la structure, vérifiez que les 8 premiers octets du fichier correspondent à ceux énoncés dans la spécification.

Question 4. Écrivez une fonction `uint32_t read32(char ptr[4])` qui lit un mot de 32 bit écrit en mémoire dans le format *bit-endian*, et vérifiez que la taille du fichier écrite dans le champs `size` est inférieure à la taille de fichier passée en paramètre à `decode`.

Question 5. Écrivez une fonction qui arrondit un nombre au multiple de 16 supérieur. À noter: si ce nombre est déjà un multiple de 16, la fonction ne doit rien faire.

Question 6. Utilisez cette fonction pour récupérer l’offset correspondant au premier “file header”.

À noter: l’expression “padded to 16 byte boundary” signifie qu’on rajoute du “padding” (des octets inutiles) afin que l’offset du file header suivant soit un multiple de 16.

1.3 Format des fichiers

Question 7. Écrivez une structure de donnée correspondant au format des en-tête de fichiers (file headers), donné ci-après.

offset	content
--------	---------

	+---+---+---+---+
--	-------------------

0	next filehdr X The offset of the next file header
---	--

```

+---+---+---+---+ (zero if no more files)
4 | spec.info | Info for directories/hard links/devices
+---+---+---+---+
8 | size | The size of this file in bytes
+---+---+---+---+
12 | checksum | Covering the meta data, including the file
+---+---+---+---+ name, and padding
16 | file name | The zero terminated name of the file,
: : padded to 16 byte boundary
+---+---+---+---+
xx | file data |
: :
0

```

Since the file headers begin always at a 16 byte boundary, the lowest 4 bits would be always zero in the next filehdr pointer. These four bits are used for the mode information. Bits 0..2 specify the type of the file; while bit 4 shows if the file is executable or not.

Précisions que le “offset of the next file header” est l’offset relatif au début du fichier.

Question 8. *Le contenu d’une répertoire est décrit par une liste chaînée de “file headers”. Notez que des informations supplémentaires sont contenues dans les 4 derniers bits du champs “next”, qu’il faut supprimer avant de pouvoir suivre le pointeur.*

Écrivez une fonction `ls` qui affiche le nom de tous les fichiers d’un répertoire en partant du premier fichier (la tête de la liste).

Appliquez `ls` au premier “file header”. Cela vous permet d’afficher le contenu du dossier racine.

Note: n’oubliez pas que le format du fichier est big-endian!

Note: tous les offsets sont relatifs au début du file system.

Question 9. *Écrivez une fonction `find` traversant récursivement le système de fichier à la recherche d’un fichier dont le nom est passé en paramètre. La fonction doit retourner le “file header” du premier fichier trouvé.*

N’oubliez pas que les fichiers `.` et `..` sont spéciaux, pointant respectivement vers le répertoire courant et le répertoire parent.

Pour cela, vous aurez besoin de décoder les 3 derniers bits du champs “next filehdr”, dont la correspondance entre leur valeur et les types de fichiers possible est donnée ci-après.

value	file type	spec.info means
0	hard link	link destination [file header]
1	directory	first file's header
2	regular file	unused, must be zero [MBZ]
3	symbolic link	unused, MBZ (file data is the link content)
4	block device	16/16 bits major/minor number
5	char device	16/16 bits major/minor number
6	socket	unused, MBZ
7	fifo	unused, MBZ

Question 10. *Cherchez le fichier “message.txt”, affichez son contenu, et venez donner la réponse à votre encadrant.*