Le système de gestion des fichiers, les entrées/sorties.

Luigi Santocanale

Laboratoire d'Informatique Fondamentale, Centre de Mathématiques et Informatique, 39, rue Joliot-Curie - F-13453 Marseille

19 octobre 2005

Plan

- Organisation externe
 - Tout est un fichier : les types de fichiers
 - Les fichiers ordinaires : vue utilisateur
- Organisation interne
 - Le système de gestion de fichiers
 - Les caches
 - Les tables des fichiers
- 3 L'interface de programmation du système de gestion de fichiers
 - Les E/S de la bibliothèque standard C
 - L'interface des E/S POSIX

Plan

- Organisation externe
 - Tout est un fichier : les types de fichiers
 - Les fichiers ordinaires : vue utilisateur
- Organisation interne
 - Le système de gestion de fichiers
 - Les caches
 - Les tables des fichiers
- 3 L'interface de programmation du système de gestion de fichiers
 - Les E/S de la bibliothèque standard C
 - L'interface des E/S POSIX



Les fichiers ordinaires

- Fichiers réguliers : stockage de l'information sur disque.
- Répertoires : organisation logique de l'information sur disque.
- Liens symboliques : partage des ressources.

```
[lsantoca@localhost lecture2]$ touch a b
[lsantoca@localhost lecture2]$ ln -s b c
[lsantoca@localhost lecture2]$ mkdir d
[lsantoca@localhost lecture2]$ ls -pdl a b c d
-rw-r--r-- 1 lsantoca lsantoca 0 sep 3 15:09 a
-rw-r--r-- 1 lsantoca lsantoca 0 sep 3 15:09 b
lrwxrwxrwx 1 lsantoca lsantoca 1 sep 3 15:09 c -> b
drwxr-xr-x 2 lsantoca lsantoca 4096 sep 3 15:10 d/
```



Les fichiers ordinaires

- Fichiers réguliers : stockage de l'information sur disque.
- Répertoires : organisation logique de l'information sur disque.
- Liens symboliques : partage des ressources.

(Ajourdui, semaine prochaine)



Tubes (pipes)

But : communication entre processus.

- tube anonyme : communication entre processus de la même famille,
- tube nommé :
 il lui correspond une référence (nom de fichier),
 accessible à tous les processus.

(Plus tard dans ce cours)



Tubes (pipes)

But : communication entre processus.

- tube anonyme : communication entre processus de la même famille,
- tube nommé :
 il lui correspond une référence (nom de fichier),
 accessible à tous les processus.

(Plus tard dans ce cours)



Fichier spéciaux dev

But : gestion des périphériques.

- bloc : utilisation des caches noyau,
- caractère : écriture/lecture immédiate.

```
[lsantoca@localhost lecture2]$ ls -lL /dev/tty /dev/ram0
brw----- 1 root root 1, 0 jan 1 1970 /dev/ram0
crw-rw-rw- 1 root root 5, 0 sep 3 10:39 /dev/tty
[lsantoca@localhost lecture2]$ echo "Coucou" > /dev/tty
Coucou
```

Remarque

- 1,5 : nombres majeurs, nombres du pilote de peripherique.
 - 0 : nombre mineur, paramètre pour le pilote

Fichier spéciaux dev

But : gestion des périphériques.

- bloc : utilisation des caches noyau,
- caractère : écriture/lecture immédiate.

```
[lsantoca@localhost lecture2] $ ls -lL /dev/tty /dev/ram0
brw-----
             1 root
                       root
                                  1, 0 jan 1 1970 /dev/ram0
                       root 5, 0 sep 3 10:39 /dev/tty
crw-rw-rw-
             1 root
[lsantoca@localhost lecture2]$ echo "Coucou" > /dev/tty
Concon
```

Fichier spéciaux dev

But : gestion des périphériques.

- bloc : utilisation des caches noyau,
- caractère : écriture/lecture immédiate.

```
[lsantoca@localhost lecture2]$ ls -lL /dev/tty /dev/ram0
brw----- 1 root root 1, 0 jan 1 1970 /dev/ram0
crw-rw-rw- 1 root root 5, 0 sep 3 10:39 /dev/tty
[lsantoca@localhost lecture2]$ echo "Coucou" > /dev/tty
Coucou
```

Remarque:

- 1,5 : nombres majeurs, nombres du pilote de peripherique.
 - 0 : nombre mineur, paramètre pour le pilote.

Sockets

But : communication sur un réseau

```
[lsantoca@localhost lecture2]$ ls -lp /tmp/agent.2416
srwxrwxr-x 1 lsantoca lsantoca 0 déc 15 2003 /tmp/agent.2416
```

(Cours réseaux année prochaine)

Plan

- Organisation externe
 - Tout est un fichier : les types de fichiers
 - Les fichiers ordinaires : vue utilisateur
- Organisation interne
 - Le système de gestion de fichiers
 - Les caches
 - Les tables des fichiers
- 3 L'interface de programmation du système de gestion de fichiers
 - Les E/S de la bibliothèque standard C
 - L'interface des E/S POSIX



Structure hiérarchique : première approximation

Les fichiers sont organisés en arbre :

- noeuds internes : répertoires,
- feuilles : fichiers réguliers, liens symboliques,

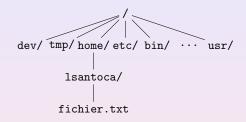
tubes, sockets, fichiers dev.

Chaque fichier est dénoté par une référence (ou chemin):

- à partir de la racine /
- ex.: /home/lsantoca/fichier.txt
- à partir du répertoire courante \$PWD
 - ex.: fichier.txt si PWD=/home/lsantoca



Exemple



```
[lsantoca@localhost lsantoca]$ ls /home/lsantoca/fichier.txt /home/lsantoca/fichier.txt [lsantoca@localhost lsantoca]$ pwd /home/lsantoca [lsantoca@localhost lsantoca]$ ls fichier.txt fichier.txt
```

Structure hiérarchique : deuxième approximation

Les fichiers sont organisés en DAG

(directed acyclig graph, graphes orientés acycliques) :

- noeud interne : répertoire,
- arête : répertoire → fichier appartenant à ce répertoire,
- feuille : fichier regulièr sur disque, autre type de fichier.

Par conséquent

- un fichier régulier peut avoir plusieurs parents,
- plusieurs chemins, liens (=noms de fichiers) pour le même fichier régulier.

Chaque sommet du graphe est déterminé par :

- o son no. périphérique logique,
- son no. de i-noeuds



Structure hiérarchique : deuxième approximation

Les fichiers sont organisés en DAG

(directed acyclig graph, graphes orientés acycliques) :

- noeud interne : répertoire,
- arête : répertoire → fichier appartenant à ce répertoire,
- feuille : fichier regulièr sur disque, autre type de fichier.

Par conséquent :

- un fichier régulier peut avoir plusieurs parents,
- plusieurs chemins, liens (=noms de fichiers) pour le même fichier régulier.

Chaque sommet du graphe est déterminé par :

- son no. périphérique logique,
- son no. de i-noeuds.



Structure hiérarchique : deuxième approximation

Les fichiers sont organisés en DAG

(directed acyclig graph, graphes orientés acycliques) :

- noeud interne : répertoire,
- arête : répertoire → fichier appartenant à ce répertoire,
- feuille : fichier regulièr sur disque, autre type de fichier.

Par conséquent :

- un fichier régulier peut avoir plusieurs parents,
- plusieurs chemins, liens (=noms de fichiers) pour le même fichier régulier.

Chaque sommet du graphe est déterminé par :

- son no. périphérique logique,
- son no. de i-noeuds.



Les liens durs

```
[lsantoca@localhost lecture2]$ touch fic [lsantoca@localhost lecture2]$ ln fic autrefic [lsantoca@localhost lecture2]$ stat fic
```

. . .

Device: 308h/776d Inode: 979518 Links: 2

. . .

[lsantoca@localhost lecture2]\$ stat autrefic

Device: 308h/776d Inode: 979518 Links: 2

. . .

Plan.

- Organisation externe
 - Tout est un fichier : les types de fichiers
 - Les fichiers ordinaires : vue utilisateur
- Organisation interne
 - Le système de gestion de fichiers
 - Les caches
 - Les tables des fichiers
- 3 L'interface de programmation du système de gestion de fichiers
 - Les E/S de la bibliothèque standard C
 - L'interface des E/S POSIX



Disques physiques

Floppies, disques durs, mémoires SDA, etc.

Manipulation de

cylindres, pistes, déplacement de la tête de lecture,

gérée par le pilote de périphérique

Disques physiques

Floppies, disques durs, mémoires SDA, etc.

Manipulation de :

cylindres, pistes, déplacement de la tête de lecture,

gérée par le pilote de périphérique.

Disques logiques:

Disque logique de fichiers ordinaires.

Disques « swap »:

contiennent les processus endormis, hors de mémoire vive.

Manipulation de

noeuds d'information (i-node), blocs, transformations de l'interface utilisateur

gérée par le système de gestion des fichiers (SGF).

Disques logiques:

Disque logique de fichiers ordinaires.

Disques « swap »:

contiennent les processus endormis, hors de mémoire vive.

Manipulation de :

noeuds d'information (i-node), blocs, transformations de l'interface utilisateur

gérée par le système de gestion des fichiers (SGF).

Organisation d'un disque logique (SGF)

Un disque logique est :

- une suite de cases/cellules, pour y stocker l'information : les « blocs »,
- une suite d'objets pour organiser plusieurs blocs dans un seule entitée :

```
les « i-noeuds », les « fichiers ».
```

• informations à propos de lui même (espace libre sur disque, type, etc.) :

```
le « super bloc ».
```

Organisation d'un disque logique (SGF)

Un disque logique est :

• une suite de cases/cellules, pour y stocker l'information :

```
les « blocs »,
```

 une suite d'objets pour organiser plusieurs blocs dans un seule entitée :

```
les « i-noeuds », les « fichiers ».
```

 informations à propos de lui même (espace libre sur disque, type, e

```
le « super bloc ».
```

Organisation d'un disque logique (SGF)

Un disque logique est :

• une suite de cases/cellules, pour y stocker l'information :

```
les « blocs »,
```

• une suite d'objets pour organiser plusieurs blocs dans un seule entitée :

```
les « i-noeuds », les « fichiers ».
```

informations à propos de lui même

```
(espace libre sur disque, type, etc.) :
```

le « super bloc ».



super bloc
table des i-noeuds
:
blocs de données
:

Répertoires :

caractères, liens 14 caractère

utilisé au chargement du système

informations générales sur le SGF

chaque i-noeud:

- type et droits
- id du propriétaire et du groupe
- nombre lien physiques
- taille
- dates dernière consultation/modification des
- 10 adresses de blocs directes, 1 indirecte simple, indirecte double, 1 indirecte triple



bloc initialisation

super bloc

table des i-noeuds

:

blocs de données

:

Répertoires

enregistrements taille fixe 16 caractères, liens 14 caractère

utilisé au chargement du système

informations générales sur le SGF

chaque i-noeud:

- type et droits
- id du propriétaire et du groupe
- nombre lien physiques
- taille
- dates dernière consultation/modification des données, modification du noeud
- 10 adresses de blocs directes, 1 indirecte simple, 3 indirecte double, 1 indirecte triple



super bloc
table des i-noeuds
:
blocs de données
:

Répertoires : enregistrements taille fixe 16 caractères, liens 14 caractère

utilisé au chargement du système

informations générales sur le SGF

chaque i-noeud:

- type et droits
- id du propriétaire et du groupe
- nombre lien physiques
- taille
- dates dernière consultation/modification des données, modification du noeud
- 10 adresses de blocs directes, 1 indirecte simple, 3 indirecte double, 1 indirecte triple

super bloc
table des i-noeuds
:
blocs de données
:

Répertoires : enregistrements taille fixe 16 caractères, liens 14 caractère utilisé au chargement du système

informations générales sur le SGF

chaque i-noeud:

- type et droits
- id du propriétaire et du groupe
- nombre lien physiques
- taille
- dates dernière consultation/modification des données, modification du noeud
- 10 adresses de blocs directes, 1 indirecte simple, 1 indirecte double, 1 indirecte triple



super bloc
table des i-noeuds
:
blocs de données
:

Répertoires : enregistrements taille fixe 16 caractères, liens 14 caractère

utilisé au chargement du système

informations générales sur le SGF

chaque i-noeud:

- type et droits
- id du propriétaire et du groupe
- nombre lien physiques
- taille
- dates dernière consultation/modification des données, modification du noeud
- 10 adresses de blocs directes, 1 indirecte simple, 1 indirecte double, 1 indirecte triple

bloc initialisation
super bloc
table des i-noeuds
:
blocs de données
:

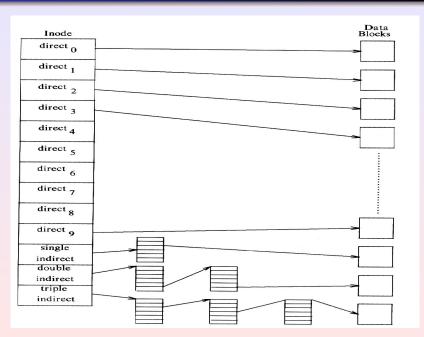
Répertoires : enregistrements taille fixe 16 caractères, liens 14 caractères

utilisé au chargement du système

informations générales sur le SGF

chaque i-noeud:

- type et droits
- id du propriétaire et du groupe
- nombre lien physiques
- taille
- dates dernière consultation/modification des données, modification du noeud
 - 10 adresses de blocs directes, 1 indirecte simple, 1 indirecte double, 1 indirecte triple



Les SGF ffs/ufs (BSD)

blas initialization
bloc initialisation
super bloc
tables de groupe de cylindre
table des i-noeuds
:
blocs de données
:

optimisation allocation des blocs par rapport à la tête du disque

chaque i-noeud

 12 adresses directes, 1 indirecte simple, 2 indirectes doubles

plocs de taille 4K ou 8K, fragmentation des blocs

Répertoires

enregistrements taille variable liens taille max 255 caractères

Les SGF ffs/ufs (BSD)

bloc initialisation super bloc tables de groupe de cylindre table des i-noeuds : blocs de données :

optimisation allocation des blocs par rapport à la tête du disque

chaque i-noeud

12 adresses directes, 1 indirectes simple, 2 indirectes doubles

blocs de taille 4K ou 8K, fragmentation des blocs

Répertoires : enregistrements taille variable liens taille max 255 caractères

Les SGF ffs/ufs (BSD)

bloc initialisation
super bloc
tables de groupe de cylindre
table des i-noeuds
:
blocs de données
:

optimisation allocation des blocs par rapport à la tête du disque

chaque i-noeud:

- 12 adresses directes, 1 indirecte simple, 2 indirectes doubles

blocs de taille 4K ou 8K, fragmentation des blocs

Répertoires : enregistrements taille variable, liens taille max 255 caractères

Les SGF ffs/ufs (BSD)

bloc initialisation
super bloc
tables de groupe de cylindre
table des i-noeuds
:
blocs de données
:

optimisation allocation des blocs par rapport à la tête du disque

chaque i-noeud:

- 12 adresses directes, 1 indirecte simple, 2 indirectes doubles

blocs de taille 4K ou 8K, fragmentation des blocs

Répertoires : enregistrements taille variable, liens taille max 255 caractères

Les SGF ffs/ufs (BSD)

bloc initialisation
super bloc
tables de groupe de cylindre
table des i-noeuds
:
blocs de données
:

optimisation allocation des blocs par rapport à la tête du disque

chaque i-noeud:

- 12 adresses directes, 1 indirecte simple, 2 indirectes doubles

blocs de taille 4K ou 8K, fragmentation des blocs

Répertoires : enregistrements taille variable, liens taille max 255 caractères

Plan

- Organisation externe
 - Tout est un fichier : les types de fichiers
 - Les fichiers ordinaires : vue utilisateur
- Organisation interne
 - Le système de gestion de fichiers
 - Les caches
 - Les tables des fichiers
- 3 L'interface de programmation du système de gestion de fichiers
 - Les E/S de la bibliothèque standard C
 - L'interface des E/S POSIX

L'accès aux blocs

Couteaux si les blocs sont résident sur le disque.

Solution

- faire une copie en mémoire des blocs, en ajoutant un en-tête,
- mettre à jour les blocs sur disque seulement quand il se rend nécessaire.

numéro du bloc verrouillé? est à jour? copie en mémoire

bloc sur disque

L'accès aux blocs

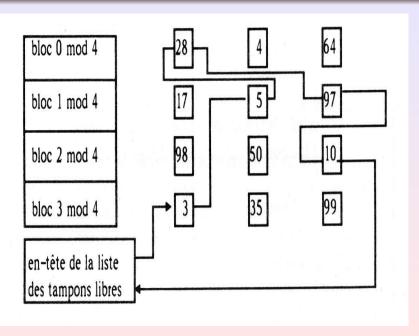
Couteaux si les blocs sont résident sur le disque.

Solution:

- faire une copie en mémoire des blocs, en ajoutant un en-tête,
- mettre à jour les blocs sur disque seulement quand il se rend nécessaire.

numéro du bloc
verrouillé?
est à jour?
copie en mémoire

bloc sur disque



Programme : getblk.c

```
struct tampon * getblk(no_bloc)
2
3
     while (tampon non retourné)
4
       {
5
         if(
6
             (tampon = (chercher no_bloc dans la file à hachage))
7
             == trouvé
8
9
            { /* Le bloc démandé est
10
                 dans la file d'hachage */
11
              if (tampon verrouillé)
12
                { /* Scénario 5 */
13
                  sleep(jusqu à tampon libre);
14
                  continue:
15
16
              /* Scénario 1 */
17
              verrouiller(tampon);
18
              extraire tampon file_tampons_libres;
19
              return tampon;
20
            }
```

∢□→ ∢률→ ∢불→

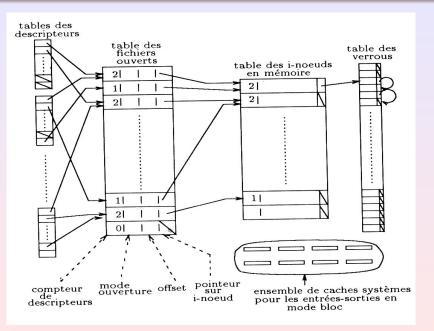
Programme : getblk.c(II)

```
21
          else
22
            {
23
              /* Le bloc démandé se trouve sur disque */
24
              if(file_tampons_libres est vide)
25
                { /* Scénario 4 */
26
                  sleep(jusqu à tampon libre);
27
                  continue;
28
29
              tampon = tète de la file_tampons_libres;
30
              if (tampon marqué pour ecriture differée)
31
                { /* Scénario 3 */
32
                  écriture asynchrone tampon sur le disque ;
33
                  continue:
34
35
              /* Scénario 2 */
36
              enlever tampon de la file_tampons_libres;
37
              insérer tampon dans la file à hachage;
38
              return tampon;
39
40
       }
41
```

Plan.

- Organisation externe
 - Tout est un fichier : les types de fichiers
 - Les fichiers ordinaires : vue utilisateur
- Organisation interne
 - Le système de gestion de fichiers
 - Les caches
 - Les tables des fichiers
- 3 L'interface de programmation du système de gestion de fichiers
 - Les E/S de la bibliothèque standard C
 - L'interface des E/S POSIX





- Tables des descripteurs, appartenant à un processus.
 - Descripteurs conventionnels:
 - 0 STDIN FILENO
 - STDOUT FILENO
 - STDERR FILENO
- Table des fichiers ouverts (appartenant au noyau) :
 - compteur des descripteurs,

 - position courante,
 - pointeur sur le i-noeud en mémoire.

Les tables du système

- Tables des descripteurs, appartenant à un processus.
 - Descripteurs conventionnels:
 - O STDIN_FILENO
 - 1 STDOUT_FILENO
 - 2 STDERR_FILENO
- Table des fichiers ouverts (appartenant au noyau) :
 - compteur des descripteurs,
 - mode d'ouverture,
 - position courante,
 - pointeur sur le i-noeud en mémoire.
- Table des i-noeuds en cache (noyau):
 - nombre total d'ouvertures,
 - id du disque logique,
 - numéro du noeud sur ce disque,
 - état du noeud.

Les tables du système

- Tables des descripteurs, appartenant à un processus.
 Descripteurs conventionnels :
 - O STDIN_FILENO
 - 1 STDOUT_FILENO
 - 2 STDERR_FILENO
- Table des fichiers ouverts (appartenant au noyau) :
 - compteur des descripteurs,
 - mode d'ouverture,
 - position courante,
 - pointeur sur le i-noeud en mémoire.
- Table des i-noeuds en cache (noyau):
 - nombre total d'ouvertures,
 - id du disque logique,
 - numéro du noeud sur ce disque,
 - état du noeud.

Plan

- Organisation externe
 - Tout est un fichier : les types de fichiers
 - Les fichiers ordinaires : vue utilisateur
- Organisation interne
 - Le système de gestion de fichiers
 - Les caches
 - Les tables des fichiers
- 3 L'interface de programmation du système de gestion de fichiers
 - Les E/S de la bibliothèque standard C
 - L'interface des E/S POSIX

fopen, fclose

#include <stdio.h>

```
FILE * fopen(const char * fic, const char * mode);
   fic : le nom du fichier a ouvrir
   mode : le mode d'ouverture: "r", "w","a", "r+", "w+", "a+".
Retourne : pointeur sur struct FILE, NULL si erreur.

int fclose(FILE * fic);
   fic : pointeur sur le fichier ouvert qu'on veut fermer
Retourne : 0 ou EOF si erreur
```

fopen, fclose

```
#include <stdio.h>
FILE * fopen(const char * fic, const char * mode);
   fic: le nom du fichier a ouvrir
  mode: le mode d'ouverture: "r", "w", "a", "r+", "w+", "a+".
Retourne: pointeur sur struct FILE, NULL si erreur.
int fclose(FILE * fic);
```

fopen, fclose

```
#include <stdio.h>
FILE * fopen(const char * fic, const char * mode);
   fic: le nom du fichier a ouvrir
  mode: le mode d'ouverture: "r", "w", "a", "r+", "w+", "a+".
Retourne: pointeur sur struct FILE, NULL si erreur.
int fclose(FILE * fic);
   fic: pointeur sur le fichier ouvert qu'on veut fermer
Retourne: 0 ou EOF si erreur
```

Modes d'ouverture

```
"r" (read) : lecture, positionnement au début.
"w" (write): écriture, positionnement au début,
                                   création/écrasement du fichier.
"a" (append): écriture, positionnement à la fin,
                                      pas d'écrasement du fichier.
"r+": lecture/écriture, positionnement au début,
                              pas d'écrasement du fichier existent.
"w+": lecture/écriture, positionnement au début,
                                            écrasement du fichier.
"a+": lecture/écriture, positionnement à la fin,
                                      pas d'écrasement du fichier.
```

#include <stdio.h>

```
int fprintf(FILE * flot, const char format, ...);
```

```
#include <stdio.h>
int fprintf(FILE * flot, const char format, ...);
Retourne : nombre d'octets écrits, ou valeur négatif si erreur.
int fscanf(FILE * flot, const char format, ...);
```

```
#include <stdio.h>
int fprintf(FILE * flot, const char format, ...);
Retourne : nombre d'octets écrits, ou valeur négatif si erreur.
int fscanf (FILE * flot, const char format, ...);
Retourne : nombre de paramètres reconnus, ou EOF si erreur de
      flot.
int fgetc(FILE * flot);
```

```
#include <stdio.h>
int fprintf(FILE * flot, const char format, ...);
Retourne : nombre d'octets écrits, ou valeur négatif si erreur.
int fscanf (FILE * flot, const char format, ...);
Retourne : nombre de paramètres reconnus, ou EOF si erreur de
      flot.
int fgetc(FILE * flot);
Retourne : le caractère ou EOF.
char * fgets(char * s tampon, int maxtaille, FILE * flot);
```

```
#include <stdio.h>
int fprintf(FILE * flot, const char format, ...);
Retourne : nombre d'octets écrits, ou valeur négatif si erreur.
int fscanf (FILE * flot, const char format, ...);
Retourne : nombre de paramètres reconnus, ou EOF si erreur de
      flot.
int fgetc(FILE * flot);
Retourne : le caractère ou EOF.
char * fgets(char * s tampon, int maxtaille, FILE * flot);
Retourne: tampon ou NULL si erreur ou EOF.
Remarques : Caractère fin de ligne \n stocké dans le tampon = = = = =
```

Programme : comptage.c

```
#include <stdio.h>
   #include <stdlib.h>
3
   void compter(char nom[], FILE *f)
5
   {
6
     int c, cars = 0, lignes = 0;
7
8
     while (c = fgetc(f)) != EOF 
9
       cars ++;
10
       if (c == '\n') lignes ++;
11
12
     printf("%s : %d caractères, %d lignes.\n",
13
            nom, cars, lignes);
14
   }
```

Programme : comptage.c(II)

```
16
   int main(int argc, char *argv[])
17
   {
18
     FILE * f;
19
20
     if (argc != 2)
21
        exit(EXIT_FAILURE);
22
23
     if ( (f=fopen(argv[1],"r")) == NULL)
24
        {
25
          perror ("fopen");
26
          exit(EXIT_FAILURE);
27
        }
28
     compter (argv[1],f);
29
     fclose(f);
30
     exit(EXIT_SUCCESS);
31
  }
```

```
#include <stdio.h>
int fflush(FILE * flot);
```

flot : flot ouvert en écriture.

Retourne: 0/EOF

Remarques: Vide le tampon du flot flot.

```
#include <stdio.h>
int fflush(FILE * flot);
```

flot : flot ouvert en écriture.

Retourne: 0/EOF

Remarques : Vide le tampon du flot flot

```
#include <stdio.h>
int fflush(FILE * flot);
```

flot : flot ouvert en écriture.

Retourne: 0/E0F

Remarques: Vide le tampon du flot flot.

```
#include <stdio.h>
int fflush(FILE * flot);
```

flot : flot ouvert en écriture.

Retourne: 0/E0F

Remarques : Vide le tampon du flot flot.

#include <stdio.h>

#include <stdio.h>

```
FILE * stdin, stdout, sdterr;
```

```
#include <stdio.h>
FILE * stdin, stdout, sdterr;
int printf(const char format, ...);
Remarques: équivalent à fprintf(stdout,...).
```

```
#include <stdio.h>
FILE * stdin, stdout, sdterr;
int printf(const char format, ...);
Remarques: équivalent à fprintf(stdout,...).
int scanf(const char format, ...);
Remarques: équivalent à fscanf(stdin,...).
int getc(FILE * flot);
```

```
#include <stdio.h>
FILE * stdin, stdout, sdterr;
int printf(const char format, ...);
Remarques: équivalent à fprintf(stdout,...).
int scanf(const char format, ...);
Remarques: équivalent à fscanf(stdin,...).
int getc(FILE * flot);
Remarques : équivalent à fgetc(stdin).
char * gets(FILE * flot);
```

```
#include <stdio.h>
FILE * stdin, stdout, sdterr;
int printf(const char format, ...);
Remarques: équivalent à fprintf(stdout,...).
int scanf(const char format, ...);
Remarques: équivalent à fscanf(stdin,...).
int getc(FILE * flot);
Remarques : équivalent à fgetc(stdin).
char * gets(FILE * flot);
Remarques: Ne pas utiliser!!!
```

fread

```
#include <stdio.h>
size t
fread(void * ptr,
               size_t taille, size_t nb, FILE * fic);
```

Retourne : nombre d'objets lus ($\leq nb$)

```
#include <stdio.h>
size t
fread(void * ptr,
                size_t taille, size_t nb, FILE * fic);
   ptr : un pointeur à un tampon en mémoire (déjà allouée)
```

Retourne : nombre d'objets lus ($\leq nb$)

```
#include <stdio.h>
size t
fread(void * ptr,
                 size_t taille, size_t nb, FILE * fic);
   ptr : un pointeur à un tampon en mémoire (déjà allouée)
taille: nombre d'octets pour chaque objets
         nb * taille <= size_of(ptr)</pre>
```

```
#include <stdio.h>
size t
fread(void * ptr,
                 size_t taille, size_t nb, FILE * fic);
   ptr : un pointeur à un tampon en mémoire (déjà allouée)
taille: nombre d'octets pour chaque objets
    nb : le nombre d'objets qu'on veut lire, tel que
         nb * taille <= size_of(ptr)</pre>
```

```
#include <stdio.h>
size t
fread(void * ptr,
                 size_t taille, size_t nb, FILE * fic);
   ptr : un pointeur à un tampon en mémoire (déjà allouée)
taille: nombre d'octets pour chaque objets
    nb : le nombre d'objets qu'on veut lire, tel que
         nb * taille <= size_of(ptr)</pre>
   fic: le pointer au flot (fichier ouvert en mode écriture) qu'on
         veut lire
```

Retourne : nombre d'objets lus $(\leq nb)$.

```
#include <stdio.h>
size t
fread(void * ptr,
                 size_t taille, size_t nb, FILE * fic);
   ptr : un pointeur à un tampon en mémoire (déjà allouée)
taille: nombre d'octets pour chaque objets
    nb : le nombre d'objets qu'on veut lire, tel que
         nb * taille <= size_of(ptr)</pre>
   fic: le pointer au flot (fichier ouvert en mode écriture) qu'on
         veut lire
Retourne : nombre d'objets lus (< nb).
```

```
taille : nombre d'octets pour chaque objets

nb : le nombre d'objets qu'on veut écrire
```

fic : le flot (fichier ouvert en écriture) qu'on veut écrire

Retourne : nombre d'obiets écrits (< nb).

```
ptr : un pointer à un tampon en mémoire
```

```
taille : nombre d'octets pour chaque objets
    nb : le nombre d'objets qu'on veut écrire
fic : le flot (fichier ouvert en écriture) qu'on veut éc
```

Retourne : nombre d'objets écrits (< nb)

```
#include <stdio.h>
size t
fwrite(void * ptr,
                size_t taille, size_t nb, FILE * fic);
   ptr: un pointer à un tampon en mémoire
taille: nombre d'octets pour chaque objets
```

Retourne : nombre d'objets écrits $(\leq \mathit{nb}\,)$

```
#include <stdio.h>
size t
fwrite(void * ptr,
                size_t taille, size_t nb, FILE * fic);
   ptr : un pointer à un tampon en mémoire
taille: nombre d'octets pour chaque objets
    nb : le nombre d'objets qu'on veut écrire
```

Retourne : nombre d'objets écrits $(\leq nb)$

```
#include <stdio.h>
size t
fwrite(void * ptr,
                 size_t taille, size_t nb, FILE * fic);
   ptr: un pointer à un tampon en mémoire
taille: nombre d'octets pour chaque objets
    nb : le nombre d'objets qu'on veut écrire
   fic: le flot (fichier ouvert en écriture) qu'on veut écrire
```

Retourne : nombre d'objets écrits ($\leq nb$)

```
#include <stdio.h>
size t
fwrite(void * ptr,
                 size_t taille, size_t nb, FILE * fic);
   ptr: un pointer à un tampon en mémoire
taille: nombre d'octets pour chaque objets
    nb : le nombre d'objets qu'on veut écrire
   fic: le flot (fichier ouvert en écriture) qu'on veut écrire
```

Retourne : nombre d'objets écrits (< nb).

Programme: copier.c

```
#include <stdlib.h>
2 #include <stdio.h>
   #define TAILLETAMPON 1024
4
   int main(int argc, char *argv[])
6
7
     FILE *source, *dest;
8
     char tampon[TAILLETAMPON];
9
     size_t nolu;
10
11
     if (argc != 3)
12
       {
13
         printf("Usage: %s source destination\n",
                 argv[0]); exit(EXIT_FAILURE);
14
       }
15
16
     if( (source = fopen(argv[1], "r")) == NULL
17
           || (dest = fopen(argv[2], "w")) == NULL )
18
       {
19
         perror("fopen"); exit(EXIT_FAILURE);
       }
20
```

Programme : copier.c(II)

```
22
      while (
23
            (nolu = fread(tampon,
24
                  sizeof(char), sizeof(tampon), source))
25
              > 0)
26
        fwrite(tampon, sizeof(char), nolu, dest);
27
28
      fclose(source); fclose(dest);
29
      exit(EXIT_SUCCESS);
30
```

```
#include <stdio.h>
int
fseek(FILE * fic, long int offset, int or);
```

```
#include <stdio.h>
int
fseek(FILE * fic, long int offset, int or);
   fic: pointeur au flot ouvert
```

```
#include <stdio.h>
int
fseek(FILE * fic, long int offset, int or);
   fic: pointeur au flot ouvert
offset : déplacement par rapport à origine
```

```
#include <stdio.h>
int
fseek(FILE * fic, long int offset, int or);
   fic: pointeur au flot ouvert
offset : déplacement par rapport à origine
    or : origine du déplacement :
          SEEK SET : début du fichier.
         SEEK_CURR: position courante.
          SEEK END: fin du fichier.
```

```
#include <stdio.h>
int
fseek(FILE * fic, long int offset, int or);
   fic: pointeur au flot ouvert
offset : déplacement par rapport à origine
    or : origine du déplacement :
          SEEK SET : début du fichier.
         SEEK_CURR: position courante.
          SEEK END: fin du fichier.
```

Plan

- Organisation externe
 - Tout est un fichier : les types de fichiers
 - Les fichiers ordinaires : vue utilisateur
- Organisation interne
 - Le système de gestion de fichiers
 - Les caches
 - Les tables des fichiers
- 3 L'interface de programmation du système de gestion de fichiers
 - Les E/S de la bibliothèque standard C
 - L'interface des E/S POSIX

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
int
open(const char * fic, int mode, mode_t droits);
```

<□> <□> < □> < □> < □> < □>

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
int
open(const char * fic, int mode, mode_t droits);
   fic: le nom du fichier à ouvrir
Retourne : erreur -1, descripteur de fichier sinon.
```

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
int
open(const char * fic, int mode, mode_t droits);
   fic: le nom du fichier à ouvrir
  mode : disjonction bit-à-bit de :
         O_RDONLY, O_WRONLY, O_RDWR.
         O_APPEND, O_TRUNC,
         O_CREAT, O_EXCL,
         O_NONBLOCK.
```

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
int
open(const char * fic, int mode, mode_t droits);
   fic: le nom du fichier à ouvrir
  mode : disjonction bit-à-bit de :
         O_RDONLY, O_WRONLY, O_RDWR,
         O_APPEND, O_TRUNC,
         O_CREAT, O_EXCL,
         O_NONBLOCK.
droits: voir page suivante.
```

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
int
open(const char * fic, int mode, mode_t droits);
   fic: le nom du fichier à ouvrir
  mode : disjonction bit-à-bit de :
         O_RDONLY, O_WRONLY, O_RDWR,
         O_APPEND, O_TRUNC,
         O_CREAT, O_EXCL,
         O_NONBLOCK.
droits: voir page suivante.
Retourne : erreur -1, descripteur de fichier sinon.
```

	USeR	GRouP	OTHers
Read	$S_{-}IRUSR$	$S_{-}IRGRP$	$S_{-}IROTH$
Write	$S_{-}IWUSR$	$S_{-}IWGRP$	$S_{-}IWOTH$
eXecute	$S_{-}IXUSR$	$S_{-}IXGRP$	$S_{-}IXOTH$

Les permissions sur un fichier

	USeR	GRouP	OTHers
Read	$S_{-}IRUSR$	$S_{-}IRGRP$	$S_{-}IROTH$
Write	$S_{-}IWUSR$	$S_{-}IWGRP$	$S_{-}IWOTH$
eXecute	$S_{-}IXUSR$	$S_{-}IXGRP$	$S_{-}IXOTH$

```
S_IRWXU = S_IRUSR|S_IWUSR|S_IXUSR
S_IRWXG = S_IRGRP|S_IWGRP|S_IXGRP
S_IRWXO = S_IROTH|S_IWOTH|S_IXOTH
```

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
int creat(const char * fic, mode_t droits);
```

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
int creat(const char * fic, mode_t droits);
   fic: le nom du fichier à ouvrir,
```

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
int creat(const char * fic, mode_t droits);
```

```
fic: le nom du fichier à ouvrir, droits: voire les permissions.
```

```
Remarques: équivalent à open(fic, O_WRONLY|O_CREAT|O_TRUNC,droits)
```

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
int creat(const char * fic, mode_t droits);
   fic: le nom du fichier à ouvrir,
droits: voire les permissions.
Remarques : équivalent à
          open(fic, O_WRONLY|O_CREAT|O_TRUNC, droits)
```

close

```
#include <unistd.h>
int close(int desc);
```

desc: le descripteur du fichier qu'on veut fermer

Retourne : 0/-1

close

```
#include <unistd.h>
int close(int desc);
```

desc : le descripteur du fichier qu'on veut fermer

Retourne: 0/-1

close

```
#include <unistd.h>
int close(int desc);
```

desc : le descripteur du fichier qu'on veut fermer

Retourne : 0/-1

read

```
#include <unistd.h>
ssize_t
read(int desc, void * ptr, ssize_t nb);
```

Retourne: nombre d'octets lus/-1

read

Retourne : nombre d'octets lus/-1

read

Retourne : nombre d'octets lus/-1

read

Retourne: nombre d'octets lus/-1

#include <unistd.h>

read

Retourne: nombre d'octets lus/-1

```
#include <unistd.h>
ssize_t
write(int desc, void * ptr, ssize_t nb);
```

```
desc : le descripteur du fichier ouvert en écriture
ptr : un pointer à un tampon en mémoire (déjà allouée)
```

nb : le nombre d'octets qu'on veut écrire

```
#include <unistd.h>
ssize_t
write(int desc, void * ptr, ssize_t nb);
```

```
desc : le descripteur du fichier ouvert en écriture
```

ptr: un pointer à un tampon en mémoire (déjà allouée)

nb : le nombre d'octets qu'on veut écrire

```
#include <unistd.h>
ssize_t
write(int desc, void * ptr, ssize_t nb);
```

desc : le descripteur du fichier ouvert en écriture

ptr: un pointer à un tampon en mémoire (déjà allouée)

nb : le nombre d'octets qu'on veut écrire

```
#include <unistd.h>
ssize_t
write(int desc, void * ptr, ssize_t nb);

desc : le descripteur du fichier ouvert en écriture
```

ptr : un pointer à un tampon en mémoire (déjà allouée)

nb : le nombre d'octets qu'on veut écrire

```
#include <unistd.h>
ssize_t
write(int desc, void * ptr, ssize_t nb);
```

desc : le descripteur du fichier ouvert en écriture

ptr: un pointer à un tampon en mémoire (déjà allouée)

nb : le nombre d'octets qu'on veut écrire

Programme: copierunix.c

```
#include <stdlib.h>
2 #include <fcntl.h>
3 #include <unistd.h>
   #include <stdio.h>
   #define TAILLETAMPON 1024
6
   int main(int argc, char *argv[])
8
9
     int source, dest;
10
     char tampon [TAILLETAMPON];
11
     ssize t nolu:
12
13
     if (argc != 3)
14
       {
15
         printf("Usage : %s source destination\n", argv[0]);
16
         exit(EXIT_FAILURE);
17
       }
     if( (source = open(argv[1], O_RDONLY)) == -1
18
19
           || (dest = open(argv[2], O_WRONLY)) == -1 )
20
       { perror("open"); exit(EXIT_FAILURE); }

↓□→ ∢□→ ∢ □→ ∢ □→
```

Programme: copierunix.c(II)

```
off_t lseek(int fd, off_t offset, int or);
```

```
off_t lseek(int fd, off_t offset, int or);
```

fd: déscripteur du fichier sur lequel on veut agir

offset : déplacement par rapport à l'origine

or : origine, à savoir un de

SEEK_SET : début du fichier

SEEK_CURR : position courante

SEEK_END: fin du fichier.

```
off_t lseek(int fd, off_t offset, int or);
```

fd : déscripteur du fichier sur lequel on veut agir offset : déplacement par rapport à l'origine

or : origine, à savoir un de

SEEK_SET: debut du fichier

SEEK_CORK . POSITION COURANTE

```
off_t lseek(int fd, off_t offset, int or);
```

fd: déscripteur du fichier sur lequel on veut agir

offset : déplacement par rapport à l'origine

or : origine, à savoir un de

SEEK_SET: début du fichier SEEK_CURR: position courante SEEK_END: fin du fichier.

```
off_t lseek(int fd, off_t offset, int or);
```

fd: déscripteur du fichier sur lequel on veut agir

offset : déplacement par rapport à l'origine

or : origine, à savoir un de

SEEK_SET : début du fichier SEEK_CURR : position courante

SEEK_END: fin du fichier.