

Juillet 2021

Michel Billaud

Résumé

Ce document est un support de cours pour les enseignements de Système et de Réseau. Il présente quelques appels système Unix nécessaires à la réalisation d'applications communicantes. Une première partie rappelle les notions de base indispensables à la programmation en C : printf, scanf, exit, communication avec l'environnement, allocation dynamique, gestion des erreurs.

Ensuite on présente de façon plus détaillées les entrées-sorties générales d'UNIX : fichiers, tuyaux, répertoires etc., ainsi que la communication inter-processus par le mécanisme des sockets locaux par flots et datagrammes.

Viennent ensuite les processus et les signaux. Les mécanismes associés aux threads Posix sont détaillés : sémaphores, verrous, conditions. Une autre partie décrit les IPC, que l'on trouve plus couramment sur les divers UNIX : segments partagés sémaphores et files de messages. La dernière partie aborde la communication réseau par l'interface des sockets, et montre des exemples d'applications client-serveur avec TCP et UDP.

Table des matières

| 1 | Bas | es de C | 9 |
|---|-----|---|----|
| | 1.1 | Exemple, compilation | 9 |
| | 1.2 | Lecture et affichage | 9 |
| | | 1.2.1 Lecture et écriture standards : printf() et scanf() | 9 |
| | | 1.2.2 Lecture et écriture dans une chaîne : sprintf() et sscanf() | 10 |
| | | 1.2.3 Lancement d'une commande : system() | 10 |
| | 1.3 | Communication avec l'environnement | 11 |
| | | 1.3.1 Paramètres de main() | 11 |
| | | 1.3.2 getopt(): analyse des paramètres de la ligne de commande | 12 |
| | | 1.3.3 Variables d'environnement | 14 |
| | | 1.3.4 exit(): Fin de programme | 15 |
| | 1.4 | Erreurs | 15 |
| | | 1.4.1 Variable errno, fonction perror() | 15 |
| | | 1.4.2 Traitement des erreurs, branchements non locaux | 17 |
| | 1.5 | Allocation dynamique | 18 |
| | | | |
| 2 | | niers et tuyaux | 21 |
| | 2.1 | Manipulation des fichiers, opérations de haut niveau | 21 |
| | | 2.1.1 Flots standards, entrées et sorties sur la console | 21 |
| | | 2.1.2 Opérations sur les flots | 22 |
| | | 2.1.3 Lecture d'une ligne : fgets et getline | 23 |
| | | 2.1.4 Positionnement | 23 |
| | | 2.1.5 Divers | 23 |
| | 2.2 | Manipulation des fichiers, opérations de bas niveau | 23 |
| | | 2.2.1 Ouverture, fermeture, lecture, écriture | 24 |
| | | 2.2.2 Duplication de descripteurs | 26 |
| | | 2.2.3 Positionnement | 27 |
| | | 2.2.4 Verrouillage | 27 |
| | | 2.2.5 mmap(): fichiers "mappés" en mémoire | 28 |
| | 2.3 | Fichiers, répertoires etc. | 30 |
| | | 2.3.1 Suppression | 30 |
| | | 2.3.2 Informations sur les fichiers/répertoires/ | 31 |
| | | 2.3.3 Parcours de répertoires | 32 |
| | 2.4 | Tuyaux de communication | 33 |
| | | 2.4.1 Tuyaux nommés (FIFO) | |
| | | 2.4.2 Tuyaux (pipe) | |
| | | 2.4.3 Pipes depuis/vers une commande | 34 |

| | 2.5 | select(): attente de données | |
|---|-----|--|-----------|
| | | 2.5.1 Attente de données provenant de plusieurs sources | 36 |
| | | 2.5.2 Attente de données avec limite de temps | 38 |
| | | | |
| 3 | | | 41 |
| | 3.1 | Les sockets | 41 |
| | | 3.1.1 Création d'un socket | 41 |
| | | 3.1.2 Adresses | 42 |
| | 3 2 | Communication par datagrammes | 42 |
| | J | · · · · · · · · · · · · · · · · · · · | 42 |
| | | i s | 44 |
| | | | |
| | | | 46 |
| | | and the second s | 47 |
| | 3.4 | Architecture client-serveur | 47 |
| | 3.5 | socketpair() | 55 |
| | | | |
| 4 | | | 59 |
| | 4.1 | Les signaux Unix | 59 |
| | | 4.1.1 signal() | 59 |
| | | 4.1.2 kill() | 61 |
| | | • | 61 |
| | | 4.1.4 pause() | 61 |
| | 12 | • | 62 |
| | 4.2 | S . | 62 |
| | | , and the second | |
| | | 4.2.2 sigaction() | 62 |
| _ | D | | 65 |
| 3 | | | |
| | 5.1 | F | 65 |
| | | | 65 |
| | | | 68 |
| | | 5.1.3 exec() | 70 |
| | | 5.1.4 Numéros de processus : getpid(), getppid() | 72 |
| | | 5.1.5 Programmation d'un démon | 72 |
| | 5 2 | | 73 |
| | J | • | 73 |
| | | 5.2.2 Verrous d'exclusion mutuelle (mutex) | |
| | | | 74 |
| | | · | |
| | | | 76 |
| | | 5.2.5 Conditions | 77 |
| _ | IDC | . Communication locale outre muccosure | 70 |
| ь | | | 79 |
| | | | 79 |
| | | ftok() constitution d'une clé | 79 |
| | 6.3 | Mémoires partagées | 80 |
| | 6.4 | Sémaphores | 84 |
| | 6.5 | Files de messages | 86 |
| | | | |
| 7 | TCF | P-IP : communication par le réseau | 91 |
| | | • | 91 |
| | | | 91 |
| | | | 91 |
| | | | 91 |
| | | | |

Avant-propos

Objectifs

Ce document présente quelques appels système utiles à la réalisation d'application communicantes sous UNIX.

Pour écrire de telles applications il faut savoir faire communiquer de processus entre eux, que ce soit sur la même machine ou sur des machines reliées en réseau (Internet par exemple).

Pour cela, on passe par des *appels systèmes* pour demander au système d'exploitation d'effecter des actions : ouvrir des voies de communication, expédier des données, créer des processus etc. On parle de *programmation système* lorsqu'on utilise explicitement ces appels sans passer par des bibliothèques ou des modules de haut niveau qui les encapsulent pour en cacher la complexité (supposée).

Les principaux appels systèmes sont présentés ici, avec des exemples d'utilisation. 1

Copyright, versions

(c) 1998-2021 Michel Billaud

Ce document peut être reproduit en totalité ou en partie, sans frais, sous réserve des restrictions suivantes :

- cette note de copyright et de permission doit être préservée dans toutes copies partielles ou totales
- toutes traductions ou travaux dérivés doivent être approuvés par l'auteur en le prévenant avant leur distribution
- si vous distribuez une partie de ce travail, des instructions pour obtenir la version complète doivent également être fournies
- $-\,$ de courts extraits peuvent être reproduits sans ces notes de permissions.

L'auteur décline toute responsabilité vis-à-vis des dommages résultant de l'utilisation des informations et des programmes qui figurent dans ce document.

- Version initiale 1998
- Révision 2002
- Révision 2014
- Révision 2016 (Conformité 11)
- Révision 2018 (POSIX 2017)
- Révision 2021 (conformité C17)

La dernière version de ce document peut être obtenue depuis la page Web http://www.mbillaud.fr/

^{1.} Attention, ce sont des illustrations des appels, pas des recommandations sur la bonne manière de les employer. En particulier, les contrôles de sécurité sur les données sont très sommaires.

Chapitre 1

Bases de C

1.1 Exemple, compilation

Un exemple classique de programme écrit en C, à taper dans un fichier hello.c

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

int main(void)
{
    printf("Bonjour_chez_vous.\n");
    return EXIT_SUCCESS;
}
```

On peut le compiler par la commande

```
|$ gcc -std=c18 -Wall -Wextra -pedantic -D_XOPEN_SOURCE=700 hello.c
```

Avec ces options

- le compilateur vérifie la conformité au dernier standard du langage C (C18)
- on bénéficie de la bibliothèque POSIX.1-2017, ¹
- un maximum d'avertissements sont affichés.

1.2 Lecture et affichage

1.2.1 Lecture et écriture standards : printf() et scanf()

```
#include <stdio.h>
int printf (const char *format, ...);
int scanf (const char *format, ...);
```

Ces instructions font des écritures et des lectures *formattées* sur les flots de sortie et d'entrée standard. Les spécifications de format sont décrites dans la page de manuel printf(3).

^{1.} identique à IEEE Standard 1003.1-2017 et The Open Group Technical Standard Base Specifications, Issue 7. voir http://pubs.opengroup.org/onlinepubs/9699919799

10 CHAPITRE 1. BASES DE C

1.2.2 Lecture et écriture dans une chaîne : sprintf() et sscanf()

Similaires aux précédentes, mais les opérations lisent ou écrivent dans le tampon str.

Remarque: la fonction sprintf() ne connaît pas la taille du tampon str; il y a donc un risque de débordement. Il faut prévoir des tampons assez larges, ou (mieux) utiliser la fonction snprintf():

```
#include <stdio.h>
int snprintf (char *str, size_t size, const char *format, ...);
  qui permet d'indiquer un nombre d'octets à ne pas dépasser.
```

1.2.3 Lancement d'une commande : system()

```
#include <stdlib.h>
int system (const char * string);
```

permet de lancer une ligne de commande (*shell*) depuis un programme. L'entier retourné par la fonction system() est le *code de retour* fourni en paramètre à exit() par la commande.

Exemple:

```
1
    * Divers/imprimer.c
    * Illustration de system();
5
   #include <stdio.h>
   #include <stdlib.h>
10 #define TAILLE MAX COMMANDE
   #define TAILLE MAX NOM FICHIER 100
   #define FORMAT COMMANDE IMPRESSION "a2ps_-4_-A_page_%s"
15
   int main(void)
       char nom_fichier[TAILLE_MAX_NOM_FICHIER];
        printf("nom_du_fichier_?_");
        fgets(nom fichier, TAILLE MAX NOM FICHIER, stdin);
20
       char commande[TAILLE_MAX_COMMANDE];
```

1.3 Communication avec l'environnement

1.3.1 Paramètres de main()

Le lancement d'un programme C provoque l'appel de sa fonction principale main(). Le standard C autorise deux formes pour la déclaration de main() :

```
int main(void);
int main(int argc, char *argv[]);
```

- argc est le nombre de paramètres sur la ligne de commande (y compris le nom de l'exécutable luimême);
- argy est une tableau de chaînes contenant les paramètres de la ligne de commande.
- les noms argc, argv sont purement conventionnels.
- déclaration équivalente pour argv : char **argv

Exemple: programme qui affiche le tableau argv:

```
1
    /*
     * Divers/env.c
     */
   #include <stdio.h>
    #include <stdlib.h>
    int main(int argc, char *argv[])
    {
10
        printf("Appel_avec_%d_paramètres\n", argc);
        for (int k = 0; k < argc; k++) {
            printf("%d:_%s\n", k, argv[k]);
        }
15
        return EXIT SUCCESS;
    }
```

12 CHAPITRE 1. BASES DE C

1.3.2 getopt(): analyse des paramètres de la ligne de commande

La fonction getopt facilite l'analyse des options d'une ligne de commande. On lui fournit :

- le tableau des paramètres argv et sa taille argc
- une chaîne de spécification d'options. Par exemple la chaîne "hxa:" déclare 3 options possibles, la dernière (a) devra être suivies d'un paramètre.

```
#include <unistd.h>
int getopt(int argc, char *const argv[], const char *optstring);
extern char *optarg;
extern int optind, opterr, optopt;
```

À chaque étape, getopt() retourne le nom d'une l'option (ou un point d'interrogation pour une option non reconnue), et fournit éventuellement dans optarg la valeur du paramètre associé.

À la fin de l'analyse, getopt () retourne -1, et le tableau argv a été réarrangé pour que les paramètres supplémentaires (non liés aux options) soient stockés à partir de l'indice optind.

```
/* Divers/essai-getopt.c */
   #include <stdio.h>
   #include <stdlib.h>
5 #include <unistd.h>
   #include <stdbool.h>
    // —h et —x sont de simples "switchs"
   // —a requiert un paramètre (:)
10
   #define SPECIFICATION OPTIONS "hxa:"
   void afficher_aide(const char prog[]); // déclaration avant usage
   int main(int argc, char *argv[])
15
        bool option x presente = false;
       char *argument option a = NULL;
20
        int
             code = EXIT_SUCCESS;
        bool options restantes = true;
       do {
            int c = getopt(argc, argv, SPECIFICATION_OPTIONS);
25
           switch (c) {
           case -1:
                options restantes = false;
               break;
           case 'h':
30
               afficher_aide(argv[0]);
               break;
           case 'x':
                option_x_presente = true;
```

```
break;
35
            case 'a' :
                                                      // optional argument
                argument_option_a = optarg;
            case '?':
                fprintf(stderr, "Option_inconnue_'-%c'.\n",
40
                                                // option char
                        optopt);
                code = EXIT_FAILURE;
                break;
            default:
                code = EXIT FAILURE;
45
        } while(options_restantes);
        printf("=_option_'-x'_\%s\n",
               (option_x_presente ? "activée" : "désactivée"));
50
        if (argument option a == NULL) {
            printf("=_paramètre_'-a'_absent\n");
        } else {
            printf("=_paramètre_'-a'_présent_=_%\n", argument option a);
55
        printf("%d_paramètres_supplémentaires\n",
                                                  // option index
              argc - optind);
        for (int k = optind; k < argc; k++)
60
            printf ("______>__%s\n", argv[k]);
        return code;
   }
   void afficher_aide(const char prog[])  // définition
65
        printf("Help:___%_[options...]_parametres_..._\n\n",
              prog);
        printf("Options:\n"
70
               -h\tCe_message_d'aide\n"
               "-x\toption.x\n"
               "-a_nom\t_paramètre_optionnel\n");
```

Exemple.

```
$ essai-getopt -a un deux trois -x quatre
= option '-x'_activée
=_paramètre_'-a' présent = un
3 paramètres supplémentaires
    -> deux
    -> trois
    -> quatre
```

14 CHAPITRE 1. BASES DE C

1.3.3 Variables d'environnement

La fonction getenv () permet de consulter les variables d'environnement :

```
#include <stdlib.h>
char *getenv(const char *name);
```

Exemple:

```
#include <stdlib.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>

int main(void)
{
    const char *variable_lang = getenv("LANG");

    printf("La_variable_d'environnement_LANG_");
    if (variable_lang == NULL) {
        printf("n'est_pas_définie\n");
    } else {
        printf("contient_\"%s\".\n", variable_lang);
}
    return EXIT_SUCCESS;
}
```

Exercice : Ecrire un programme exoenv.c qui affiche les valeurs des variables d'environnement indiquées. Exemple d'exécution :

```
$ exoenv TERM LOGNAME PWD
TERM=xterm
LOGNAME=billaud
PWD=/net/profs/billaud/essais
$
```

Voir aussi les fonctions

```
#include <stdlib.h>
int putenv (const char *string);
int setenv (const char *name, const char *value, int overwrite);
void unsetenv(const char *name);
```

qui permettent de modifier les variables d'environnement du processus courant et de ses fils.

Exercice vérifiez que ça ne modifie pas l'environnement du processus père.

1.4. ERREURS 15

1.3.4 exit(): Fin de programme

Pour arrêter un programme, deux solutions simples :

- soit par un return dans la fonction main()
- soit par un appel à la fonction exit()

```
#include <stdlib.h>
void exit(int status);
```

Le paramètre status est le *code de retour* du processus. On utilisera de préférence les deux constantes EXIT_SUCCESS et EXIT_FAILURE qui sont définies dans stdlib.h.

1.4 Erreurs

1.4.1 Variable errno, fonction perror()

La plupart des fonctions du système peuvent échouer pour diverses raisons. Habituellement, elles le signalent en retournant une valeur spéciale. On peut alors examiner la variable globale er rno pour déterminer plus précisément la cause de l'échec, et agir en conséquence.

```
#include <stdio.h>
void perror(const char *s);
#include <errno.h>
extern int errno;
```

La fonction perror() imprime sur la sortie d'erreur standard un message qui décrit la dernière erreur qui s'est produite, précédé par la chaîne s.

```
#include <stdio.h>
void perror(const char *s);
```

Enfin, la fonction strerror() retourne le texte (en anglais) du message d'erreur correspondant à un numéro.

```
#include <string.h>
char *strerror(int errnum);
```

Exemple: programme qui change les droits d'accès à des fichiers grâce à l'appel système chmod(2).

```
/* Divers/droits.c */
/*
    * met les droits 0600 sur un ou plusieurs fichiers
    * (illustration de chmod() et errno)
    */
```

16 CHAPITRE 1. BASES DE C

```
#include <stdlib.h>
    #include <stdio.h>
10 #include <sys/stat.h>
    #include <fcntl.h>
    #include <errno.h>
    #include <string.h>
15 #define DROITS (S_IRUSR | S_IWUSR)
    void ecrire message erreur (int numero erreur);
    int main(int argc, char *argv[])
20
        for (int k = 1; k < argc; k++) {
            printf("%s:_", argv[k]);
            if (chmod(argv[k], DROITS) == 0) {
                printf("fichier_protégé");
25
            } else {
                ecrire_message_erreur(errno);
            printf("\n");
30
        return EXIT_SUCCESS;
    }
    void ecrire_message_erreur (int numero_erreur)
35
        switch (numero erreur) {
        case EACCES :
            printf("impossible_de_consulter_un_des_répertoires_du_chemin");
            break;
        case ELOOP :
40
            printf("trop_de_liens_symboliques_(boucles_?)");
            break;
        case ENAMETOOLONG :
            printf("le_nom_est_trop_long");
45
        case ENOENT :
            printf("le_fichier_n'existe_pas");
            break;
        case EPERM :
            printf("permission_refusée");
50
            break;
        default:
            printf("erreur_%s", strerror(numero_erreur));
            break;
        }
55
   }
```

1.4. ERREURS 17

1.4.2 Traitement des erreurs, branchements non locaux

```
#include <setjmp.h>
int setjmp(jmp_buf env);
void longjmp(jmp buf env, int val);
```

Ces deux fonctions permettent de réaliser un *branchement* d'une fonction à une autre (la première doit avoir été appelée, au moins indirectement, par la seconde). C'est un moyen primitif de réaliser un semblant de traitement d'erreurs par *exceptions*. À employer avec précaution.

La fonction setjmp() sauve l'environnement (contexte d'exécution) dans la variable tampon env, et retourne 0 si elle a été appelée directement.

La fonction longjmp() rétablit le dernier environnement qui a été sauvé dans env. Le programme continue à l'endroit du setjmp() comme si celui-ci avait retourné la valeur val. (Si le paramètre val à 0, la valeur retournée est 1).

Exemple:

```
/* Divers/jump.c */
   #include <setjmp.h>
   #include <stdio.h>
5 #include <stdlib.h>
   #include <stdbool.h>
   enum {
                                      // définitions de constantes
       PAS DE SOLUTION = 1,
10
       EQUATION TRIVIALE = 2
   };
   float solution equation(float a, float b);
   void traiter des equations();
15
   jmp_buf debut_de_main;
   int main(void)
    {
20
        int code_retour = setjmp(debut_de_main);
        if ( code retour == 0 ) { // toujours 0 après l'appel
            traiter_des_equations();
            return EXIT SUCCESS;
       }
25
       // si != 0, c'est que le déroulement a appelé longjmp
        // qui a fait revenir au setjmp.
       switch (code retour) {
       case PAS DE SOLUTION:
30
            printf("Cette_équation_n'a_pas_de_solution_equation\n");
           break;
       case EQUATION TRIVIALE:
            printf("Cette_équation_est_toujours_vraie.\n");
```

18 CHAPITRE 1. BASES DE C

```
break;
35
        return EXIT_FAILURE;
    }
    float solution equation(float a, float b)
40
    {
        if (a == 0.0) {
            if (b == 0.0) {
                longjmp(debut_de_main, EQUATION_TRIVIALE);
45
                longjmp(debut_de_main, PAS_DE_SOLUTION);
        };
        return ( -b / a);
    }
50
    void traiter des equations()
        while (true) {
            printf("Coefficients_de_ax+b=0\n");
55
            float a,b;
            scanf("%f_%f", &a, &b);
            float x = solution_equation(a,b);
            printf("x=%f_est_solution_de_%f_x_+_%f_=_0\n",
                   x, a, b);
60
        }
```

1.5 Allocation dynamique

```
#include <stdlib.h>

void *malloc(size_t size);
void free(void *ptr);
void *realloc(void *ptr, size_t size);
```

- malloc() memory allocation demande au système d'exploitation l'attribution d'un espace mémoire de taille supérieure ou égale à size octets. La valeur retournée est un pointeur sur cet espace (NULL en cas d'échec).
- free() restitue cet espace au système.
- realloc() permet de redimensionner la zone allouée en conservant son contenu.

Exemple : la fonction lire_nouvelle_ligne() ci-dessous lit une ligne de l'entrée standard et retourne cette ligne dans un tampon d'une taille suffisante. Elle renvoie le pointeur NULL si il n'y a plus de place en mémoire.

```
1 /* lireligne.c */
```

```
#include <stdlib.h>
   #include <stdio.h>
   #include <stdbool.h>
   #define CONTENANCE INITIALE 16
   char *lire_nouvelle_ligne(void);
10
    int main(void)
        printf("tapez_une_grande_ligne\n");
        char *nouvelle_ligne = lire_nouvelle_ligne();
15
        if (nouvelle ligne == NULL) {
            fprintf(stderr, "Plus_de_place_en_mémoire\n");
            return EXIT_FAILURE;
        }
        printf("%s\n", nouvelle_ligne);
20
        free(nouvelle ligne);
        return EXIT_SUCCESS;
    }
   char *lire_nouvelle_ligne(void)
25
   {
          Renvoie un tampon de texte contenant une ligne
           lue sur l'entrée standard.
          Un nouveau tampon est créé à chaque invocation.
30
           Renvoie NULL en cas de problème d'allocation
        int taille = 0;
        int contenance = CONTENANCE INITIALE;
35
       char *chaine = malloc(contenance);
        if (chaine == NULL) {
                                      // ne devrait pas se produire
            return NULL;
                                         // mais il vaut mieux vérifier
        }
40
        while (true) {
            int c = getchar();
            if ((c == '\n') || (c == EOF)) {
                break;
45
            }
            chaine[taille++] = c;
            if (taille == contenance) { // au besoin agrandir pour caser
                                             // au moins le caractère nul de fin
                contenance *= 2;
                char *chaine_plus_grande = realloc(chaine, contenance);
50
                if (chaine_plus_grande == NULL) {
                    free (chaine);
                    return NULL;
                }
```

20 CHAPITRE 1. BASES DE C

```
chaine = chaine_plus_grande;

};
chaine[taille] = '\0';
return chaine;
}
```

Attention : dans l'exemple ci-dessus, la fonction lire_nouvelle_ligne() alloue un nouveau tampon à chaque invocation. Il est donc de la responsabilité du programmeur de libérer ce tampon après usage pour éviter les *fuites mémoire*. C'est ce que fait l'appel de free() dans la fonction main().

Copie de chaîne : Il est très fréquent de devoir allouer une zone mémoire pour y loger une copie d'une chaîne de caractères. On utilise pour cela la fonction strdup(), qui ne fait pas pour l'instant partie des bibliothèques standards du langage C lui-même, mais (ouf!) de la bibliothèque POSIX. Elle apparaîtra dans C23.

```
#include <string.h>
char *strdup (const char *s);
```

Dans un environnement non-POSIX, la fonction peut être redéfinie aisément :

```
char *strdup (const char *s)
{
    char *new_string = malloc(strlen(s) + 1);
    return strcpy(new_string, s);
}
```

Chapitre 2

Fichiers et tuyaux

2.1 Manipulation des fichiers, opérations de haut niveau

2.1.1 Flots standards, entrées et sorties sur la console

Quand un programme est lancé, il y a trois *flots* pré-déclarés et ouverts, qui correspondent à l'entrée et la sortie standards, ainsi qu'à la sortie d'erreur :

```
#include <stdio.h>
FILE *stdin;
FILE *stdout;
FILE *stderr;
```

Vous avez déjà rencontré quelques fonctions qui agissent sur ces flots, implicitement, sans les nommer en paramètre ¹

```
int printf(const char *format, ...);
int scanf(const char *format, ...);
int getchar(void);
```

- printf() écrit sur stdout la valeur d'expressions selon un format donné.
- scanf() lit sur stdin la valeur de variables.
- $-\,$ pour lire une ligne complète, on fait appel à fgets () en utilisant le flot stdin, voir plus loin.

```
/* facture.c */
/* exemple printf(), scanf() */

#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>

int main(void)
{
    char article[10];
    float prix;
    int quantite;
```

^{1.} Elles correspondent à des de fonctions plus générales fprintf(), fscanf(), etc. que nous verrons plus loin.

```
printf("article, _prix_unitaire, _quantité_?\n");
15
        int nb variables lues = scanf("%s_%f_%d",
                                       article,
                                       & prix,
                                       & quantite);
20
        if (nb variables lues != 3) {
            printf("Erreur_dans_les_données");
            return EXIT FAILURE;
        }
25
        printf("%d_%s_a)%10.2f_=__%10.2f_n",
               quantite,
               article,
               prix,
               prix * quantite);
30
        return EXIT SUCCESS;
```

- scanf() renvoie le nombre d'objets qui ont pu être effectivement lus sans erreur.
- getchar() lit un caractère sur l'entrée standard et retourne sa valeur sous forme d'entier positif, ou la constante EOF (= -1) en fin de fichier.

2.1.2 Opérations sur les flots

```
#include <stdio.h>

FILE *fopen (char *path, char *mode);
int fclose (FILE *stream);

— fopen() tente d'ouvrir le fichier désigné par la chaîne path selon le mode indiqué, qui peut être
— "r" (lecture seulement),
— "r+" (lecture et écriture),
— "w" (écriture seulement),
— "w+" (lecture et écriture, effacement si le fichier existe déjà),
— "a" (écriture à partir de la fin du fichier si il existe déjà),
— "a+" (lecture et écriture, positionnement à la fin du fichier si il existe déjà).
Si l'ouverture échoue, fopen() retourne le pointeur NULL.

int fprintf(FILE *stream, const char *format, ...);
int fscanf (FILE *stream, const char *format, ...);
int fgetc (FILE *stream);
```

Ces fonctions ne diffèrent de printf(), scanf() et getchar() que par le premier paramètre, qui précise sur quel flot porte l'opération.

2.1.3 Lecture d'une ligne : fgets et getline

À l'ancienne : fgets

La fermeture par fclose(flot) provoquera la fermeture de fd à la fois en entrée et en sortie.

Quand on fait de la programmation réseau, on a parfois besoin de ne fermer la communication que dans un sens. Dans ce cas, on duplique le descripteur, et on crée un flot pour chacun :

```
int fd = fopen(....);
...
FILE *entree = fdopen( fd, "r");
FILE *sortie = fdopen(dup(fd), "w");
```

SEEK_END : déplacement par rapport à la fin.

La fermeture d'un des deux flots ne clôt qu'un sens de communication.

2.1.4 Positionnement

```
int feof (FILE *stream);
long ftell(FILE *stream);
int fseek(FILE *stream, long offset, int whence);

— feof() indique si la fin de fichier est atteinte.

— ftell() indique la position courante dans le fichier (0 = début).

— fseek() déplace la position courante : si whence contient

— SEEK_SET la position est donnée par rapport au début du fichier,

— SEEK_CUR : déplacement par rapport à la position courante,
```

2.1.5 Divers

```
    int ferror (FILE *stream);
    void clearerr (FILE *stream);
    La fonction ferror() indique si une erreur a eu lieu sur un flot,
    clearerr() efface l'indicateur d'erreur
```

2.2 Manipulation des fichiers, opérations de bas niveau

Pendant l'exécution d'un programme, un certain nombre de fichiers sont *ouverts* (en cours d'utilisation).

Il existe dans le système une table des fichiers actuellement ouverts par le programme, les opérations de bas niveau désignent les fichiers par leur indice dans cette table. On appelle aussi ce numéro de fichier (fileno) un "descripteur de fichier" (fd = file descriptor).

Les numéros 0, 1 et 2 correspondent respectivement à l'entrée standard, la sortie standard, et la sortie d'erreur. Dans la programmation, utilisez plutôt les constantes STDIN_FILENO STDOUT_FILENO, STDERR_FILENO définies dans unistd.h.

Les opérations de bas niveau communiquent en général avec les fichiers par l'intermédiaire d'un tampon, un tableau d'octets, en indiquant le nombre d'octets à transmettre. Exemple :

```
char * message = "Hello,_world";
write(STDOUT_FILENO, message, 5);
```

envoie les 5 premiers caractères du message sur la sortie standard.

2.2.1 Ouverture, fermeture, lecture, écriture

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

int open(const char *pathname, int flags, mode_t mode);
```

Ouverture d'un fichier nommé pathname. Les flags peuvent prendre l'une des valeurs suivantes :

- 0_RDONLY (lecture seulement),
- 0_WR0NLY (écriture seulement),
- 0_RDWR (lecture et écriture).

Cette valeur peut être combinée éventuellement (par un "ou logique") avec des options :

- 0_CREAT (création du fichier si il n'existe pas déjà),
- 0_TRUNC (si le fichier existe il sera tronqué),
- 0_APPEND (chaque écriture se fera à la fin du fichier),
- etc.

En cas de création d'un nouveau fichier, le mode sert à préciser les droits d'accès. Lorsqu'un nouveau fichier est créé, mode est combiné avec le umask du processus pour former les droits d'accès du fichier. Les permissions effectives sont alors (mode & ~umask)

Le paramètre mode doit être présent quand les flags contiennent O_CREAT.

La fonction open() retourne le numéro de *descripteur de fichier* (-1 en cas d'erreur), un nombre entier qui sert à référencer le fichier par la suite.

```
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>

int close(int fd);
int read(int fd, char *buf, size_t count);
size_t write(int fd, const char *buf, size_t count);
```

close() ferme le fichier indiqué par le descripteur fd. Retourne 0 en cas de succès, -1 en cas d'échec.

read() demande à lire *au plus* count octets sur fd, à placer dans le tampon buf. Retourne le nombre d'octets qui ont été effectivement lus, qui peut être inférieur à la limite donnée pour cause de non-disponibilité (-1 en cas d'erreur, 0 en fin de fichier).

write() tente d'écrire sur le fichier les count premiers octets du tampon buf. Retourne le nombre d'octets qui ont été effectivement écrits, -1 en cas d'erreur.

Exemple:

```
/* copie.c */
    /*
       Entrées-sorties de bas niveau
 5
      Usages:
      1: copie
                             (entrée-standard -> sortie standard)
                             (fichier -> sortie standard)
      2: copie fichier
      3: copie source dest (source -> dest)
    */
10
   #include <stdlib.h>
   #include <stdio.h>
   #include <sys/types.h>
   #include <sys/stat.h>
15 #include <fcntl.h>
   #include <unistd.h>
   #include <assert.h>
   #define TAILLE_TAMPON
                            4096
20
   void transfert(int fd_entree, int fd_sortie);
    int main(int argc, char *argv[])
        int fd_entree, fd_sortie;
25
        switch(argc) {
       case 1:
            transfert(STDIN_FILENO, STDOUT_FILENO);
30
            break;
       case 2:
            fd_entree = open(argv[1], O_RDONLY);
            transfert(fd_entree, STDOUT_FILENO);
            close(fd entree);
35
            break;
        case 3:
            fd_entree = open(argv[1], O_RDONLY);
            fd_sortie = open(argv[2], O_CREAT | O_WRONLY | O_TRUNC, 0666);
            transfert(fd_entree, fd_sortie);
40
            close(fd_entree);
            close(fd sortie);
            break:
        default:
            printf("Usage:_copie_[src_[dest]]\n");
45
            break;
        }
        return EXIT SUCCESS ;
   }
```

```
50
   void transfert(int fd_entree, int fd_sortie)
        char tampon[TAILLE TAMPON];
        assert( fd entree >= 0);
55
        assert( fd sortie >= 0);
        for(;;) {
            int nb_octets_lus = read(fd_entree, tampon, TAILLE_TAMPON);
            if (nb_octets_lus <= 0) {</pre>
60
                break;
            int nb octets ecrits = write(fd sortie, tampon, nb octets lus);
            assert(nb octets ecrits == nb octets lus);
        }
65
   }
```

Problème. Montrez que la taille du tampon influe sur les performances des opérations d'entrée-sortie. Pour cela, modifiez le programme précédent pour qu'il accepte 3 paramètres : les noms des fichiers source et destination, et la taille du tampon (ce tampon sera alloué dynamiquement).

2.2.2 Duplication de descripteurs

```
#include <unistd.h>
int dup (int oldfd);
int dup2 (int oldfd, int newfd);
```

Ces deux fonctions créent une copie du descripteur oldfd. dup() utilise le plus petit numéro de descripteur libre. dup2() réutilise le descripteur newfd, en fermant éventuellement le fichier qui lui était antérieurement associé.

La valeur retournée est celle du descripteur, ou -1 en cas d'erreur.

L'effet sera que le nouveau descripteur désignera la même fichier que l'ancien.

Exemple:

```
/* Divers/redirection.c */
/*
    Le fichier cité en paramètre est passé à travers
la commande wc.
*/

#include <sys/types.h>
#include <fcntl.h>
#include <stdio.h>
#include <stdib.h>
#include <unistd.h>
```

```
#include <errno.h>
    #include <assert.h>
15
    const char COMMANDE [] = "wc";
    int main (int argc, char * argv[])
    {
20
        if (argc != 2) {
            fprintf(stderr, "Usage:_%s_fichier\n", argv[0]);
            return EXIT_FAILURE;
        }
25
        int fd fichier = open(argv[1], O RDONLY);
        assert (fd_fichier >= 0);
        /* transfert du descripteur dans celui de l'entrée standard */
        assert ( dup2(fd_fichier, STDIN FILENO) >= 0);
30
        close(fd fichier);
        system(COMMANDE); // l'entrée standard est reliée au fichier
35
        assert(errno == 0);
        return EXIT_SUCCESS;
    }
```

Exercice : que se produit-il si on essaie de rediriger la *sortie* standard d'une commande à la manière de l'exemple précédent? (essayer avec "ls", "ls -l").

2.2.3 Positionnement

```
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>

off_t lseek(int fildes, off_t offset, int whence);
```

lseek() repositionne le pointeur de lecture. Similaire à fseek(). Pour connaître la position courante, faire un appel à stat().

Exercice. Écrire un programme pour manipuler un fichier relatif d'enregistrements de taille fixe.

2.2.4 Verrouillage

```
#include <sys/file.h>
int flock(int fd, int operation)
```

Lorsque operation est LOCK_EX, il y a verrouillage du fichier désigné par le descripteur fd. Le fichier est déverrouillé par l'option LOCK_UN.

Problème. Écrire une fonction mutex() qui permettra de délimiter une section critique dans un programme C. Exemple d'utilisation :

```
#include "mutex.h"
...
mutex("/tmp/foobar",MUTEX_BEGIN);
...
mutex("/tmp/foobar",MUTEX_END);
```

Le premier paramètre indique le nom du fichier utilisé comme verrou. Le second précise si il s'agit de verrouiller ou déverrouiller. Faut-il prévoir des options MUTEX_CREATE, MUTEX_DELETE? Qu'arrive-t'il si un programme se termine en "oubliant" de fermer des sections critiques?

Fournir le fichier d'interface mutex.h, l'implémentation mutex.c, et des programmes illustrant l'utilisation de cette fonction.

2.2.5 mmap(): fichiers "mappés" en mémoire

Un fichier "mappé en mémoire" apparaît comme un tableau d'octets, ce qui permet de le parcourir en tous sens plus commodément qu'avec des seek(), read() et write().

C'est beaucoup plus économique que de copier le fichier dans une zone allouée en mémoire : c'est le système de mémoire virtuelle qui s'occupe de lire et écrire physiquement les pages du fichier au moment où on tente d'y accéder, et gère tous les tampons.

La fonction mmap() "mappe" en mémoire un morceau (de longueur length, en partant du offset-ième octet) du fichier désigné par le descripteur fd , et retourne un pointeur sur la zone de mémoire correspondante

On peut définir quelques options (protection en lecture seule, partage, etc) grâce à prot et flags. Voir pages de manuel. munmap() "libère" la mémoire.

```
1 /*
    Divers/inverse.c

Affichage des lignes d'un fichier en partant de la fin
Exemple d'utilisation de mmap

M. Billaud, Octobre 2002, corrigé Juin 2018 :-)
```

```
*/
10 #include <unistd.h>
   #include <stdio.h>
   #include <stdlib.h>
   #include <sys/types.h>
   #include <sys/stat.h>
15 #include <sys/mman.h>
   #include <fcntl.h>
   void abandon (char message[], char nom fichier[]);
   void afficher_a_l_envers (const char *texte, size_t taille);
20
   int trouver fd et taille(int *adr fd,
                              size t *adr taille,
                              const char nom fichier[]);
    int main(int argc, char * argv[])
25
        if (argc != 2) {
            fprintf(stderr, "Usage:_%s_fichier\n", argv[0]);
            return EXIT FAILURE;
30
       char *nom_fichier = argv[1];
        int fd;
        size t taille;
        trouver_fd_et_taille(& fd, & taille, nom_fichier);
35
       char *texte = mmap(NULL, taille, PROT READ, MAP PRIVATE, fd, 0);
        if (texte == MAP FAILED) {
            abandon("Mise_en_mémoire", nom_fichier);
        }
        afficher_a_l_envers(texte, taille);
40
        if (munmap(texte, taille) < 0) {
            abandon("Détachement", nom_fichier);
        }
45
        close(fd);
        return EXIT_SUCCESS;
   }
50
   void abandon (char message[], char nom_fichier[])
    {
       char tampon[200];
        snprintf(tampon, 200, "\"%s\"_:_%s", nom_fichier, message);
        perror(tampon);
55
        exit(EXIT_FAILURE);
   }
    /* affichage à l'envers du contenu d'un tampon de texte */
```

```
void afficher a l envers (const char *adr debut texte, size t taille)
60
    {
        const char *adr_fin_ligne = adr_debut_texte + taille - 1;
        for (const char *p = adr fin ligne - 1; p >= adr debut texte; p---) {
65
            if (*p == '\n') { // position fin de ligne précédente
                int longueur = adr_fin_ligne - p;
                                                      // longueur ligne
                write(STDOUT_FILENO, p + 1, longueur);
                adr_fin_ligne = p;
            };
70
        }
        // affichage première ligne
        int longueur = adr fin ligne - adr debut texte + 1;
        write(STDOUT FILENO, adr debut texte, longueur);
    }
75
    int trouver fd et taille(int *adr fd, size t *adr taille,
                             const char nom fichier[])
    {
        struct stat etat;
80
        if (stat(nom fichier, &etat) != 0) {
            return 1;
        if (! S ISREG(etat.st mode)) {
85
            return 2;
        }
        *adr fd = open(nom fichier, O RDONLY);
        if (*adr_fd < 0) {</pre>
90
            return 3;
        *adr taille = etat.st size;
        return 0;
```

2.3 Fichiers, répertoires etc.

Ici "fichier" est compris dans son sens large (élément d'un système de fichiers), qui inclue aussi les répertoires, les périphériques, les tuyaux et sockets etc. (voir plus loin).

2.3.1 Suppression

#include <stdio.h>

```
int remove(const char *pathname);
```

Cette fonction supprime le fichier pathname, et retourne 0 en cas de succès (-1 sinon).

Exercice: écrire un substitut pour la commande rm.

```
#include <sys/stat.h>
#include <unistd.h>

int stat(const char *file_name, struct stat *buf);
int fstat(int filedes, struct stat *buf);
```

2.3.2 Informations sur les fichiers/répertoires/...

Ces fonctions retournent diverses informations sur un fichier désigné par un chemin d'accès (stat()) ou par un descripteur (fstat()).

Exemple:

```
/* Divers/taille.c */
    /*
            indique la taille et la nature
            des "fichiers" cités en paramètres
 5
    */
   #include <stdlib.h>
    #include <stdio.h>
    #include <sys/types.h>
10 #include <sys/stat.h>
   #include <errno.h>
   #include <string.h>
    #include <unistd.h>
15 | const char *nom_mode(mode_t mode);
    int main(int argc, char *argv[])
    {
        if (argc < 2) {
20
            fprintf(stderr, "Usage:_%s_fichier_..._\n", argv[0]);
            exit(EXIT_FAILURE);
        };
        for (int k=1 ; k<argc ; k++) {</pre>
            printf("%20s:\t", argv[k]);
25
            struct stat status;
            if (stat(argv[k], \&status) == 0) {
                 printf("taille_%8ld,_type_%s",
                       status.st size,
30
                       nom mode(status.st mode));
            } else {
```

```
switch(errno) {
                case ENOENT :
                    printf("le_fichier_n'existe_pas");
35
                default:
                    printf("erreur_%s", strerror(errno));
                }
40
            }
            printf("\n");
        return EXIT_SUCCESS;
    }
45
    const char *nom mode(mode t mode)
    {
        return S ISREG (mode)
                                ? "fichier"
                    S_ISLNK(mode) ? "lien_symbolique"
50
                    S ISDIR (mode) ? "répertoire"
                    S_ISCHR(mode) ? "périphérique_mode_caractère"
                    S_ISBLK(mode) ? "péripherique_mode_bloc"
                    S_ISFIFO(mode) ? "fifo"
                    S_ISSOCK(mode) ? "socket"
55
                    "inconnu";
    }
```

2.3.3 Parcours de répertoires

Le parcours d'un répertoire, pour obtenir la liste des fichiers et répertoires qu'il contient, se fait grâce aux fonctions :

```
#include <sys/types.h>
#include <dirent.h>

DIR *opendir (const char *name);
int closedir (DIR *dir);
void rewinddir (DIR *dir);
void seekdir (DIR *dir, off_t offset);
off t telldir (DIR *dir);
```

Voir la documentation pour des exemples.

Exercice: écrire une version simplifiée de la commande ls.

Exercice : écrire une commande qui fasse apparaître la structure d'une arborescence. Exemple d'affichage :

```
C++
| CompiSep
| Fichiers
Systeme
| Semaphores
| Pipes
| Poly
| SVGD
| Essais
| Fifos
```

Conseil : écrire une fonction à deux paramètres : le chemin d'accès du répertoire et le niveau de récursion.

2.4 Tuyaux de communication

Les tuyaux de communication (pipes) permettent de faire communiquer des processus qui s'exécutent d'une même machine. Une fois ouverts, ils sont accessibles comme les fichiers à travers un "file descriptor". Ce que les processus y écrivent peut être lu immédiatement par d'autres processus.

Nous en présentons deux variétés :

- les tuyaux "simples" qui sont créés par un processus et servent à la communication entre ses descendants et lui.
- *tuyaux nommés*, qui sont visibles (comme les fichiers et répertoires), dans le système de fichiers. Ils peuvent donc être partagés par des programmes indépendants.

Nous verrons plus loin (3.1) une forme de communication plus générale, les sockets.

Nous commençons par les tuyaux nommés, dont l'usage est proche des fichiers ordinaires.

2.4.1 Tuyaux nommés (FIFO)

Les "tuyaux nommés" visibles dans l'arborescence des fichiers et répertoires. Ils sont créés par mkfifo(), et utilisés ensuite par open(), read(), write(), close(), fdopen(), etc.

```
#include <stdio.h>
int mkfifo (const char *path, mode_t mode);
```

La fonction mkfifo() crée un FIFO ayant le chemin indiqué par path et les droits d'accès donnés par mode. Si la création réussit, la fonction renvoie 0, sinon -1. Exemple :

```
if (mkfifo("/tmp/fifo.courrier", 0644) != 0) {
  perror("mkfifo");
}
```

Exercice. Regarder ce qui se passe quand

- plusieurs processus écrivent dans une même FIFO (faire une boucle sleep-write).
- plusieurs processus lisent la même FIFO.

Exercice. Écrire une commande *mutex* qui permettra de délimiter une section critique dans des shell-scripts. Exemple d'utilisation :

```
mutex -b /tmp/foobar
...
mutex -e /tmp/foobar
```

Le premier paramètre indique si il s'agit de verrouiller (-b = begin) ou de déverrouiller (-e = end). Le second paramètre est le nom du verrou.

Conseil : la première option peut s'obtenir en tentant de lire une information quelconque (jeton) dans une FIFO. C'est la seconde option qui dépose le jeton, ce qui débloquera le processus lecteur. Prévoir une option pour créer une FIFO?

2.4.2 Tuyaux (pipe)

On utilise un pipe (tuyau) pour faire communiquer un processus et un de ses descendants 2.

```
#include <unistd.h>
int pipe(int filedes[2]);
```

L'appel pipe() fabrique un tuyau de communication et renvoie dans un tableau une paire de descripteurs. On lit à un bout du tuyau (sur le descripteur de sortie fildes[0]) ce qu'on a écrit dans l'autre (filedes[1]). Voir exemple dans 5.1.1.

Les *pipes* ne sont pas visibles dans l'arborescence des fichiers et répertoires, par contre ils sont hérités lors de la création d'un processus.

La fonction socketpair() (voir 3.5) généralise la fonction pipe.

2.4.3 Pipes depuis/vers une commande

```
#include <stdio.h>
FILE *popen(const char *command, const char *type);
int pclose(FILE *stream);
```

popen() lance la commande décrite par la chaîne command et retourne un flot.

Si type est "r" le flot retourné est celui de la sortie standard de la commande (on peut y lire). Si type est "w" c'est son entrée standard.

pclose() referme ce flot.

Exemple: envoi d'un "ls -l " par courrier

```
1 /* Divers/avis.c */
/* Illustration de popen() */
```

^{2.} ou des descendants - au sens large - du processus qui a créé le tuyau

```
5 #include <sys/types.h>
    #include <fcntl.h>
    #include <stdlib.h>
    #include <unistd.h>
    #include <stdio.h>
10
   #include <assert.h>
    #define TAILLE MAX COMMANDE 100
15
    void envoyer mail(const char *mail destinataire);
    void fabriquer message liste fichiers(FILE *sortie);
    int main (int argc, char * argv[])
20
    {
        if (argc != 2) {
            fprintf(stderr, "Usage:_%s_destinataire\n", argv[0]);
            exit(EXIT_FAILURE);
        };
25
        envoyer_mail(argv[0]);
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
    void envoyer mail(const char *mail destinataire)
30
        // ouverture du stream d'envoi
        char commande_envoi_mail[TAILLE_MAX_COMMANDE];
        snprintf(commande_envoi_mail, TAILLE_MAX_COMMANDE,
                 "sendmail_%s", mail_destinataire);
35
        FILE *stream_envoi_mail = popen(commande_envoi_mail, "w");
        assert(stream envoi mail != NULL);
        fabriquer message liste fichiers(stream envoi mail);
        pclose(stream_envoi_mail);
40
   }
    void fabriquer message liste fichiers(FILE *sortie)
    {
        // envoi du message
45
        fprintf(sortie, "Subject:_Is_-I\n\n"
                "Cher_ami,\n"
                "voici_mon_répertoire :\n");
        FILE *stream liste fichiers = popen("ls_-l","r");
50
        assert(stream liste fichiers != NULL);
        int c;
        while( (c = fgetc(stream_liste_fichiers)) != EOF) {
            fputc(c, sortie);
55
        }
```

```
pclose(stream_liste_fichiers);

fprintf(sortie, "---\nLe_Robot\n");
}
```

2.5 select(): attente de données

Il est assez courant de devoir attendre des données en provenance de plusieurs sources. On utilise pour cela la fonction select() qui permet de surveiller plusieurs descripteurs simultanément.

Cette fonction attend que des données soient prêtes à être lues sur un des descripteurs de l'ensemble readfs, ou que l'un des descripteurs de writefds soit prêt à recevoir des écritures, que des exceptions se produisent (exceptfds), ou encore que le temps d'attente timeout soit épuisé.

Lorsque select() se termine, readfds, writefds et exceptfds contiennent les descripteurs qui ont changé d'état. select() retourne le nombre de descripteurs qui ont changé d'état, ou -1 en cas de problème.

L'entier n doit être supérieur (strictement) au plus grand des descripteurs contenus dans les 3 ensembles (c'est en fait le nombre de bits significatifs du masque binaire qui représente les ensembles). On peut utiliser la constante FD_SETSIZE.

Les pointeurs sur les ensembles (ou le délai) peuvent être NULL, ils représentent alors des ensembles vides (ou une absence de limite de temps).

Les macros FD_CLR, FD_ISSET, FD_SET, FD_ZER0 permettent de manipuler les ensembles de descripteurs.

2.5.1 Attente de données provenant de plusieurs sources

```
1 /* Divers/mix.c */
    /*
    affiche les données qui proviennent de 2 fifos
5    usage: mix f1 f2
    */
```

```
#include <sys/time.h>
   #include <sys/types.h>
10 #include <sys/stat.h>
   #include <unistd.h>
   #include <stdio.h>
   #include <stdlib.h>
   #include <fcntl.h>
15 #include <assert.h>
   #define TAILLE TAMPON 128
20
       Mixe les données en provenance de deux
       descripteurs
    */
    void mixer(int fd1, int fd2, int sortie)
25
        fd_set fds_ouverts; /* les descripteurs ouverts */
       FD_ZERO (&fds_ouverts);
        FD_SET (fd1, &fds_ouverts);
30
        FD_SET (fd2, &fds_ouverts);
        int nb fds ouverts = 2;
        /* tant qu'il reste des descripteurs ouverts.... */
35
        while (nb fds ouverts > 0) {
            char tampon[TAILLE TAMPON];
            /* on attend qu'un descripteur au moins soit prêt ...*/
            fd set fds prets = fds ouverts;
40
            assert (select(FD_SETSIZE, &fds_prets, NULL, NULL, NULL) >= 0 );
            if (FD_ISSET(fd1, &fds_prets)) { // fd1 est-il prêt ?
                int nb octets lus = read(fd1, tampon, TAILLE TAMPON);
45
                if(nb_octets_lus >= 0) {
                    write(sortie, tampon, nb octets lus);
                } else {
                    close(fd1);
                                        // fin de fd1 : on l'enlève
                    nb_fds_ouverts—;
50
                    FD_CLR(fd1, &fds_ouverts);
                }
            }
            if (FD_ISSET(fd2, &fds_prets)) {
55
                int nb_octets_lus = read(fd2, tampon, TAILLE_TAMPON);
                if(nb octets lus >= 0) {
                    write(sortie, tampon, nb_octets_lus);
```

```
} else {
                    close(fd2);
60
                    nb_fds_ouverts—;
                    FD_CLR(fd2, &fds_ouverts);
                }
            }
        }
65
   }
    int main (int argc, char *argv[])
        if (argc != 3) {
70
            fprintf(stderr, "Usage_:_%s_f1_f2\n", argv[0]);
            return EXIT FAILURE;
        int fd1 = open(argv[1], O RDONLY);
75
        assert(fd1 >= 0);
        int fd2 = open(argv[2], O_RDONLY);
        assert(fd2 >= 0);
80
        mixer(fd1, fd2, 1);
        return EXIT SUCCESS;
    }
```

2.5.2 Attente de données avec limite de temps

L'exemple suivant montre comment utiliser la limite de temps dans le cas (fréquent) d'attente sur un seul descripteur.

```
1
      SelectFifo/lecteur.c
     Exemple de lecture avec délai (timeout).
     M. Billaud, Septembre 2002 - revu 2016
 5
     Ce programme attend des lignes de texte provenant d'une fifo,
      et les affiche.
      En attendant de recevoir les lignes, il affiche une petite étoile
10
      tournante (par affichage successif des symboles - \ | et /).
     Exemple d'utilisation :
     – créer une fifo : mkfifo /tmp/mafifo
     – dans une fenêtre, lancer : lecteur /tmp/mafifo
15
     le programme se met en attente
     - dans une autre fenêtre, faire
      cat > /tmp/mafifo
```

```
puis taper quelques lignes de texte.
20
    */
   #include <sys/time.h>
   #include <sys/types.h>
   #include <sys/stat.h>
25 #include <unistd.h>
   #include <stdio.h>
   #include <stdlib.h>
   #include <fcntl.h>
   #include <stdbool.h>
30
   #define TAILLE TAMPON 100
   #define DELAI
                          500 /* millisecondes */
                          "-\\|/"
   #define SYMBOLES
35 #define NBSYMBOLES
   void montrer_animation();
    int attendre_donnees(int fd, int millisecondes);
40
   void afficher_donnees(int fd);
    int main(int argc, char *argv[])
45
        if (argc != 2) {
            fprintf(stderr, "_Usage:_%s_fifo\n", argv[0]);
            exit(EXIT_FAILURE);
        printf(">_Ouverture_fifo_%s_...\n", argv[1]);
50
        int fd = open(argv[1], O_RDONLY);
        if (fd == -1) {
            fprintf(stderr, "Ouverture_refusée\n");
            exit(EXIT_FAILURE);
        };
55
        printf("OK\n");
        afficher_donnees(fd);
        close(fd);
60
        exit(EXIT_SUCCESS);
    }
65
   void afficher_donnees(int fd)
        int numero_ligne = 1;
        while (true) {
```

```
int r = attendre_donnees(fd, DELAI);
 70
             if (r == 0) { // rien reçu
                 montrer_animation();
             } else { // on a reçu quelque chose
                 char tampon[TAILLE_TAMPON];
                 int nb octets lus = read(fd, tampon, TAILLE TAMPON -1);
 75
                 if (nb_octets_lus <= 0) { // fin</pre>
                     break;
                 }
                 tampon[nb_octets_lus] = '\0';
                 printf("%4d_%s", numero_ligne, tampon);
 80
                             numero_ligne += 1;
             }
         }
     }
 85
     int attendre_donnees(int fd, int millisecondes)
         fd set set;
         FD_ZERO(&set);
         FD SET(fd, &set);
 90
         struct timeval delai = {
             .tv_sec = millisecondes / 1000,
             .tv usec = (millisecondes % 1000) * 1000
         };
 95
         return select(FD_SETSIZE, &set, NULL, NULL, & delai);
     }
     void montrer_animation()
100
     {
         static int n = 0;
         printf("%c\b", SYMBOLES[n++ % NBSYMBOLES]);
         fflush(stdout);
```

Chapitre 3 Communication interprocessus par sockets locaux

3.1 Les sockets

Les *sockets* (*prises*) sont une interface générique pour la communication entre processus, par divers moyens.

On s'en sert pour la communication à travers les réseaux (Internet ou autres), mais ils sont utilisables également pour la communication locale entre processus qui s'exécutent sur une même machine (comme les tuyaux déjà vus, et les files de messages IPC que nous verrons plus loin).

Dans ce chapitre, nous montrons comment s'en servir pour la communication locale, la communication sur le réseau sera vue plus loin.

3.1.1 Création d'un socket

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
int socket(int domain, int type, int protocol);
```

La fonction socket() crée une nouvelle prise et retourne un descripteur qui servira ensuite aux lectures et écritures. Le paramètre domain indique le domaine de communication" utilisé, qui est PF_LOCAL ou (synonyme) PF_UNIX pour les communications locales. ¹

Le *type* indique le style de communication désiré entre les deux participants. Les deux styles principaux sont

- SOCK_DGRAM: communication par messages (blocs contenant des octets) appelés datagrammes
- SOCK_STREAM: la communication se fait par un flot (bidirectionnel) d'octets une fois que la connexion est établie.

Fiabilité : la fiabilité des communication par datagrammes est garantie pour le domaine local, mais ce n'est pas le cas pour les "domaines réseau" que nous verrons plus loin : les datagrammes peuvent être perdus, dupliqués, arriver dans le désordre etc. et c'est au programmeur d'application d'en tenir compte. Par contre la fiabilité des "streams" est assurée par les couches basses du système de communication,

^{1.} Le domaine définit une famille de protocoles (protocol family) utilisables. Autres familles disponibles: PF_INET protocoles internet IPv4, PF_INET6 protocoles internet IPv6, PF_IPX protocoles Novel IPX, PF_X25 protocoles X25 (ITU-T X.25 / ISO-8208), PF_APPLETALK, etc.

évidemment au prix d'un surcoût (numérotation des paquets, accusés de réception, temporisations, retransmissions, etc).

Enfin, le paramètre protocol indique le protocole sélectionné. La valeur 0 correspond au protocole par défaut pour le domaine et le type indiqué.

3.1.2 Adresses

La fonction socket () crée un socket anonyme. Pour qu'un autre processus puisse le désigner, il faut lui associer un *nom* par l'intermédiaire d'une *adresse* contenue dans une structure sockaddr_un :

Ces adresses sont des chemins d'accès dans l'arborescence des fichiers et répertoires. Exemple :

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <sys/un.h>

socklen_t longueur_adresse;

struct sockaddr_un adresse;

adresse.sun_family = AF_LOCAL;
strcpy(adresse.sun_path, "/tmp/xyz");
longueur_adresse = sizeof adresse;
```

L'association d'une adresse à un socket se fait par bind() (voir exemples plus loin).

3.2 Communication par datagrammes

Dans l'exemple développé ici, un serveur affiche les datagrammes émis par les clients.

3.2.1 La réception de datagrammes

La fonction bind() permet de nommer le socket de réception. La fonction recvfrom() attend l'arrivée d'un datagramme qui est stocké dans les len premiers octets du tampon buff. Si from n'est pas NULL, l'adresse du socket émetteur ² est placée dans la structure pointée par from, dont la longueur maximale est contenue dans l'entier pointé par fromlen.

Si la lecture a réussi, la fonction retourne le nombre d'octets du message lu, et la longueur de l'adresse est mise à jour.

Le paramètre flags permet de préciser des options.

```
/* LocalDatagrammes/serveur—dgram—local.c */
    /*
       Usage: serveur—dgram—local chemin
 5
       Reçoit des datagrammes par un socket du domain local,
       et les affiche. Le paramètre indique le nom du socket.
       S'arrête quand la donnée est "stop".
10
    #include <stdio.h>
    #include <unistd.h>
    #include <stdlib.h>
    #include <sys/types.h>
15 #include <sys/socket.h>
    #include <sys/un.h>
    #include <string.h>
    #include <stdbool.h>
20 | #define TAILLE_MAX_DONNEE 1024
    void abandon(char message[]);
    int ouvrir socket reception(const char *chemin);
25
    int main (int argc, char * argv[])
    {
        if (argc != 2) {
            fprintf(stderr, "usage:_%s_chemin\n", argv[0]);
30
            abandon("mauvais nombre de parametres");
        }
        int fd = ouvrir_socket_reception(argv[1]);
35
        printf(">_Serveur_démarré_sur_socket_local_\"%s\"\n", argv[1]);
        while (true) {
            char tampon[TAILLE_MAX_DONNEE + 1]; // +1 pour ajouter terminateur
            int nb octets recus
                = recvfrom(fd, tampon, TAILLE MAX DONNEE, 0, NULL, NULL);
40
            if (nb_octets_recus <= 0) {</pre>
```

^{2.} qui peut servir à expédier une réponse

```
abandon("Réception_datagramme");
            }
            tampon[nb_octets_recus] = '\0'; // ajout terminateur
            printf("Reçu_:_%s\n", tampon);
45
            if (strcmp(tampon, "stop") == 0) {
                printf(">_arrêt_demandé\n");
                break;
            }
        }
50
        close(fd);
        return EXIT SUCCESS;
    }
55
    int ouvrir_socket_reception(const char *chemin)
        // construction de l'adresse
        struct sockaddr un adresse;
        adresse.sun_family = AF_LOCAL;
60
        strcpy(adresse.sun_path, chemin);
        // construction du socket de réception
        int fd = socket(PF_LOCAL, SOCK_DGRAM, 0);
        if (fd < 0) {
65
            abandon("Création_du_socket_serveur");
        }
        // association socket/adresse
        socklen t longueur adresse = sizeof adresse;
70
        if (bind(fd, (struct sockaddr *) &adresse, longueur adresse) < 0) {</pre>
            abandon("Nommage_du_socket_serveur");
        }
        return fd;
    }
75
    void abandon(char message[])
    {
        perror(message);
        exit(EXIT FAILURE);
80
```

3.2.2 Émission de datagrammes

sendto utilise le descripteur de socket s pour envoyer le message formé des len premiers octets de msg à l'adresse de longueur tolen pointée par to.

Le même descripteur peut être utilisé pour des envois à des adresses différentes.

```
1
    /* LocalDatagrammes/client-dgram-local.c */
    /*
      Usage: client—dgram—local chemin messages
 5
       Envoie des datagrammes à un socket du domain local,
       et les affiche. Le premier paramètre indique le nom du socket,
       les autres des chaînes de caractères.
10
      Exemple : client-dgram-local un deux "trente et un" stop
   #include <stdio.h>
   #include <unistd.h>
15 #include <stdlib.h>
   #include <sys/types.h>
   #include <sys/socket.h>
   #include <sys/un.h>
   #include <string.h>
20
   #define TAILLE MAX DONNEE 1024
   void abandon(char message[]);
25
   int main (int argc, char * argv[])
    {
        if (argc <= 2) {
            fprintf(stderr, "usage:_%s_chemin_message\n", argv[0]);
            abandon("mauvais_nombre_de_paramètres");
30
        }
        struct sockaddr un adresse;
        adresse.sun family
                                = AF LOCAL;
        strcpy(adresse.sun_path,argv[1]);
35
        int longueur adresse
                                    = sizeof adresse; // SUN LEN (&adresse);
        int fd = socket(PF LOCAL,SOCK DGRAM,0);
        if (fd < 0) {
            abandon("Création_du_socket_client");
40
       }
        for (int k = 2; k < argc; k++) {
            // limitation
            int nb octets = strlen(argv[k]);
45
            if (nb octets > TAILLE MAX DONNEE) {
                nb octets = TAILLE MAX DONNEE;
            }
```

```
/* le message est envoyé sans le terminateur '\0' */
50
            if ( sendto(fd, argv[k], nb_octets, 0,
                         (struct sockaddr *) &adresse,
                         longueur adresse) < 0) {</pre>
                abandon("Expédition_du_message");
            }
55
            printf(".");
            fflush(stdout);
            sleep(1);
        }
60
        printf("OK\n");
        close(fd);
        return EXIT SUCCESS;
    }
65
   void abandon(char message[])
        perror(message);
        exit(EXIT FAILURE);
```

Exercice : modifier les programmes précédents pour que le serveur envoie une réponse qui sera affichée par le client ³.

3.2.3 Émission et réception en mode connecté

Un émetteur qui va envoyer une série de messages au même destinataire par le même socket peut faire préalablement un connect() pour indiquer une destination par défaut, et employer ensuite send() à la place de sendto().

Le récepteur qui ne s'intéresse pas à l'adresse de l'envoyeur peut utiliser recv().

Exercice : modifier les programmes précédents pour utiliser recv() et send().

^{3.} Pensez à attribuer un nom au socket du client pour que le serveur puisse lui répondre, par exemple avec l'aide de la fonction tempnam().

3.3 Communication par flots

Dans ce type de communication, c'est une suite d'octets qui est transmises (et non pas une suite de messages comme dans la communication par datagrammes).

Les sockets locaux de ce type sont créés par

```
int fd = socket(PF_LOCAL,SOCK_STREAM,0);
```

3.4 Architecture client-serveur

La plupart des applications communicantes sont conçues selon une architecture client-serveur, asymétrique, dans laquelle un processus serveur est contacté par plusieurs clients.

Le client crée un socket (socket()), qu'il met en relation (par connect()) avec celui du serveur. Les données sont échangées par read(), write() ... et le socket est fermé par close().

Du côté serveur : un socket est créé, et une adresse lui est associée (socket() + bind()). Un listen() prévient le système que ce socket recevra des demandes de connexion, et précise le nombre de connexions que l'on peut mettre en file d'attente.

Le serveur attend les demandes de connexion par la fonction accept() qui retourne un descripteur, lequel permet la communication avec le client.

Remarque : il est possible ne fermer qu'une "moitié" de socket : shutdown(1) met fin aux émissions (causant une "fin de fichier" chez le correspondant), shutdown(0) met fin aux réceptions.

```
#include <sys/socket.h>
int shutdown(int s, int how);
```

Le client :

```
1
   /*
     LocalStream/client-stream.c
      Envoi/réception de données par un socket local (mode connecté)
 5
     Exemple de client qui
     ouvre un socket
     - envoie sur ce socket du texte lu sur l'entree standard

attend et affiche une réponse

10
     */
   #include <unistd.h>
   #include <sys/types.h>
   #include <sys/socket.h>
15 #include <sys/un.h>
   #include <signal.h>
   #include <stdio.h>
   #include <string.h>
   #include <stdlib.h>
20 #include <assert.h>
   #define TAILLE_TAMPON 1000
   void abandon(char message[])
25
        perror(message);
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
30
   int main(int argc, char *argv[])
    {
       char *chemin;
                                    /* chemin d'accès du socket serveur */
        socklen t longueur adresse;
        struct sockaddr un adresse;
35
        int fd;
        /* 1. réception des paramètres de la ligne de commande */
        if (argc != 2) {
            printf("Usage:_%s_chemin\n", argv[0]);
40
            abandon("Mauvais nombre de paramètres");
       chemin = argv[1];
        /* 2. Initialisation du socket */
45
        /* 2.1 création du socket
        fd = socket(PF_LOCAL, SOCK_STREAM, 0);
        if (fd < 0)
            abandon("Création_du_socket_client");
50
```

```
/* 2.2 Remplissage adresse serveur */
        adresse.sun family = AF LOCAL;
        strcpy(adresse.sun_path, chemin);
        longueur_adresse = sizeof adresse;
55
        /* 2.3 connexion au serveur */
        if (connect(fd, (struct sockaddr *) &adresse, longueur adresse)
                < 0)
            abandon("connect");
60
        printf("CLIENT> Connexion établie\n");
        /* 3. Lecture et envoi des données */
        for (;;) {
            char tampon[TAILLE TAMPON];
65
            int nb_lus, nb_envoyes;
            nb lus = read(0, tampon, TAILLE TAMPON);
            if (nb lus <= 0)
70
                break;
            nb envoyes = write(fd, tampon, nb lus);
            assert (nb envoyes == nb lus);
        /* 4. Fin de l'envoi */
75
        shutdown(fd, SHUT WR);
        printf("CLIENT>_Fin_envoi,_attente_de_la_réponse.\n");
        /* 5. Réception et affichage de la réponse */
        for (;;) {
80
            char tampon[TAILLE_TAMPON];
            int nb_lus;
            nb_lus = read(fd, tampon, TAILLE_TAMPON - 1);
            if (nb_lus <= 0)</pre>
                break;
85
            tampon[nb_lus] = '\0'; /* ajout d'un terminateur de chaîne */
            printf("%s", tampon);
        }
        /* et fin */
        close(fd);
90
        printf("CLIENT>_Fin.\n");
        return EXIT_SUCCESS;
    }
```

Le serveur est programmé ici de façon atypique, puisqu'il traîte qu'il traîte une seule communication à la fois. Si le client fait traîner les choses, les autres clients en attente resteront bloqués longtemps.

```
1 /*
LocalStream/serveur—stream.c

Envoi/réception de données par un socket local (mode connecté)

5
Exemple de serveur qui
```

```
    attend une connexion

    lit du texte

envoie une réponse

10
     Remarques
     - ce serveur ne traite qu'une connexion à la fois.

II ne s'arrête jamais.

     */
15
   #include <unistd.h>
   #include <sys/types.h>
   #include <sys/socket.h>
20 #include <sys/un.h>
   #include <signal.h>
   #include <stdio.h>
   #include <stdlib.h>
   #include <ctype.h>
25 #include <string.h>
   #include <stdbool.h>
   #include <assert.h>
   #define TAILLE_TAMPON
                                      1000
30 #define MAX_CONNEXIONS_EN_ATTENTE 4
    void dialoguer_avec_client(int fd_client, int numero_client);
35
    int main(int argc, char *argv[])
        int numero connexion = 0;
        /* 1. réception des paramètres de la ligne de commande */
40
        if (argc != 2) {
            printf("usage:_%s_chemin\n", argv[0]);
            return EXIT FAILURE;
45
       char * chemin = argv[1];
        /* 3. Initialisation du socket de réception */
        /* 3.1 création du socket */
50
        int fd_serveur = socket(PF_LOCAL, SOCK_STREAM, 0);
        assert (fd serveur >= 0);
        /* 3.2 Remplissage adresse serveur */
        struct sockaddr un adresse;
55
        adresse.sun family = AF LOCAL;
        strcpy(adresse.sun_path, chemin);
        size_t taille_adresse = sizeof adresse;
```

```
/* 3.3 Association de l'adresse au socket */
 60
         assert (bind(fd serveur,
                      (struct sockaddr *) &adresse, taille_adresse) >= 0);
         /* 3.4 Ce socket attend des connexions mises en file d'attente */
 65
         listen(fd_serveur, MAX_CONNEXIONS_EN_ATTENTE);
         printf("SERVEUR>_Le_serveur_écoute_le_socket_%s\n", chemin);
         /* 4. boucle du serveur */
 70
         for (;;) {
             /* 4.1 attente d'une connexion */
             printf("SERVEUR>_Attente_d'une_connexion.\n");
             int fd_client = accept(fd_serveur, NULL, NULL);
             assert (fd_client > 0);
 75
             numero connexion++;
             printf("SERVEUR>_Connexion_#%d_établie.\n", numero_connexion);
             dialoguer_avec_client(fd_client, numero_connexion);
 80
             /* 4.3 fermeture de la connexion */
             close(fd_client);
         }
 85
         /* on ne passe jamais ici */
         return EXIT SUCCESS;
     }
 90
    void dialoguer avec client(int fd client, int numero client)
         int compteur = 0;
         while(true) {
             char tampon_lecture[TAILLE_TAMPON];
 95
             int nb_octets_lus
                 = read(fd client, tampon lecture, TAILLE TAMPON - 1);
             if (nb octets lus <= 0) {</pre>
                 break;
100
             }
             compteur += nb_octets_lus;
             tampon lecture[nb octets lus] = '\0';
             printf("%s", tampon lecture);
         }
105
         /* 4.4 plus de données, on envoit une réponse */
         printf("SERVEUR>_envoi_de_la_réponse.\n");
```

Dans une programmation plus classique, le serveur lance un processus (par fork(), voir plus loin) dès qu'une connexion est établie, et délègue le traitement de la connexion à ce processus.

Une autre technique est envisageable pour traiter plusieurs connexions par un processus unique : le serveur maintient une liste de descripteurs ouverts, et fait une boucle autour d'un select (), en attente de données venant

- soit du descripteur "principal" ouvert par le serveur. Dans ce cas il effectue ensuite un accept (...) qui permettra d'ajouter un nouveau client à la liste.
- soit d'un des descripteurs des clients, et il traite alors les données venant de ce client (il l'enlève de la liste en fin de communication).

Cette technique conduit à des performances nettement supérieures aux serveurs multiprocessus ou multithreads (pas de temps perdu à lancer des processus), au prix d'une programmation qui oblige le programmeur à gérer lui-même le "contexte de déroulement" de chaque processus.

```
1
     LocalStream/serveur-stream-monotache.c
      Envoi/réception de données par un socket local (mode connecté)
 5
     Exemple de serveur monotâche qui gère plusieurs connexions

    attend une connexion

    lit du texte

10

envoie une réponse

     */
    #include <unistd.h>
15 #include <sys/types.h>
   #include <sys/socket.h>
   #include <sys/un.h>
   #include <signal.h>
   #include <stdio.h>
20
   #include <stdlib.h>
   #include <ctype.h>
   #include <assert.h>
   #include <string.h>
   #include <sys/select.h>
25 #include <stdbool.h>
   #define TAILLE TAMPON
                                      1000
```

```
#define MAX_CONNEXIONS_EN_ATTENTE 4
30
   #define MAX CLIENTS
                                       10
    /* les données propres à chaque client */
    #define INACTIF −1
   struct {
35
        int fd;
        int numero_connexion;
        int compteur;
    } client[MAX CLIENTS];
40
    void abandon(char message[])
        perror(message);
        exit(EXIT_FAILURE);
45
   }
    int main(int argc, char *argv[])
        size t taille adresse;
50
        int nb connexions = 0;
        /* 1. réception des paramètres de la ligne de commande */
        if (argc != 2) {
55
            printf("usage:_%s_chemin\n", argv[0]);
            abandon("mauvais_nombre_de_paramètres");
        char * chemin = argv[1];
60
        /* 3. Initialisation du socket de réception */
        /* 3.1 création du socket
        struct sockaddr un adresse;
        int fd_serveur = socket(PF_LOCAL, SOCK_STREAM, 0);
        if (fd serveur < 0) {</pre>
65
            abandon("Création_du_socket_serveur");
        /* 3.2 Remplissage adresse serveur */
        adresse.sun_family = AF_LOCAL;
70
        strcpy(adresse.sun path, chemin);
        taille_adresse = sizeof adresse;
        /* 3.3 Association de l'adresse au socket */
        taille_adresse = sizeof adresse;
75
        if (bind(fd serveur,
                 (struct sockaddr *) &adresse, taille_adresse) < 0) {
            abandon("bind");
        }
```

```
80
         /* 3.4 Ce socket attend des connexions mises en file d'attente */
         listen (fd serveur, MAX CONNEXIONS EN ATTENTE);
         printf("SERVEUR>_Le_serveur_écoute_le_socket_%s\n", chemin);
 85
         /* 3.5 initialisation du tableau des clients */
         for (int i = 0; i < MAX CLIENTS; i++) {
             client[i].fd = INACTIF;
         }
 90
         /* 4. boucle du serveur */
         while(true) {
             /* 4.1 remplissage des masques du select */
             fd_set fds_lecture;
 95
             FD_ZERO(&fds_lecture);
             // serveur (pour nouvelles connexions)
             FD SET(fd serveur, &fds lecture);
             // clients actifs
             for (int i = 0; i < MAX_CLIENTS; i++) {</pre>
100
                 if (client[i].fd != INACTIF)
                     FD SET(client[i].fd, &fds lecture);
             }
             /* 4.2 attente d'un événement (ou plusieurs) */
105
             int nb fds prets = select(FD SETSIZE,
                                        &fds lecture, NULL, NULL,
                                        NULL);
             assert(nb_fds_prets >= 0);
110
             /* 4.3 en cas de nouvelle connexion : */
             if (FD ISSET(fd serveur, &fds lecture)) {
                 /* si il y a de la place dans la table des clients,
                    on y ajoute la nouvelle connexion */
                 nb_fds_prets---;
                 for (int i = 0; i < MAX CLIENTS; i++) {
115
                     if (client[i].fd == INACTIF) {
                         int fd client = accept(fd serveur, NULL, NULL);
                         if (fd_client < 0)</pre>
                             abandon("accept");
120
                         nb connexions++;
                         client[i].fd = fd_client;
                         client[i].numero_connexion = nb_connexions;
                         client[i].compteur = 0;
                         printf("SERVEUR>_arrivée_de_connexion_#%d_(fd_%d)\n",
125
                                 client[i].numero connexion, fd_client);
                         break;
                     if (i >= MAX CLIENTS) {
                          printf("SERVEUR>_trop_de_connexions_!\n");
130
                     }
```

3.5. SOCKETPAIR() 55

```
}
             };
             /* 4.4 traitement des clients actifs qui ont reçu des données */
             for (int i = 0; (i < MAX CLIENTS) && (nb fds prets > 0); i++) {
135
                 if ((client[i].fd != INACTIF) &&
                         FD ISSET(client[i].fd, &fds lecture)) {
                     nb_fds_prets---;
                     char tampon[TAILLE TAMPON];
140
                     int nb_octets_lus = read(client[i].fd, tampon,
                                               TAILLE TAMPON -1);
                     printf("SERVEUR>_données_reçues_de_#%d_(%d_octets)\n",
                            client[i].numero connexion, nb octets lus);
                     if (nb octets lus > 0)
145
                         client[i].compteur += nb_octets_lus;
                     else {
                         printf("SERVEUR>_envoi_de_la_réponse_au_client_#%d.\n",
                                client[i].numero connexion);
                         int taille reponse =
150
                             sprintf(tampon,
                                      "***_Fin_de_la_connexion_#%d\n"
                                      "***_Vous_m'avez_envoyé_%d_caractères\n"
                                      "***_Merci_et_à_bientôt.\n",
                                      client[i].numero_connexion,
155
                                      client[i].compteur);
                         write(client[i].fd, tampon, taille reponse);
                         close(client[i].fd);
                         /* enlèvement de la liste des clients */
                         client[i].fd = INACTIF;
160
                     }
                 }
             }
         }
         /* on ne passe jamais ici (boucle sans fin) */
165
         return EXIT_SUCCESS;
```

3.5 socketpair()

La fonction socketpair() construit une paire de sockets locaux, bi-directionnels, reliés l'un à l'autre.

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
int socketpair(int d, int type, int protocol, int sv[2]);
```

Dans l'état actuel des implémentations, le paramètre d (domaine) doit être égal à AF_LOCAL, et type à SOCK_DGRAM ou SOCK_STREAM, avec le protocole par défaut (valeur 0).

Cette fonction remplit le tableau sv[] avec les descripteurs de deux sockets du type indiqué. Ces deux sockets sont reliés entre eux et bidirectionnels : ce qu'on écrit sur le descripteur sv[0] peut être lu sur sv[1], et réciproquement.

On utilise socketpair() comme pipe(), pour la communication entre descendants d'un même processus ⁴. socketpair() possède deux avantages sur pipe() : la possibilité de transmettre des datagrammes, et la bidirectionnalité.

```
1
   /*
      paire-send.c
      échange de données à travers des sockets locaux créés par
 5
      socketpair()
    #include <unistd.h>
    #include <stdio.h>
10 #include <stdlib.h>
    #include <sys/socket.h>
    #include <sys/types.h>
    #include <stdbool.h>
15
   struct paquet {
        int type;
        int valeur;
    };
20 /* les différents types de paquets */
    #define DONNEE
    #define RESULTAT 1
    #define FIN
25
    void abandon(char message[])
    {
        perror(message);
        exit(EXIT_FAILURE);
30
   }
    int additionneur(int fd)
    {
35
           calcule la somme des entiers qui arrivent sur le descripteur,
           renvoie le résultat
        int somme = 0;
        while(true) {
40
            struct paquet recu;
            int n = recv(fd, &recu, sizeof recu, 0);
            if (n < 0)
```

^{4.} au sens large, ce qui inclue la communication d'un processus avec un de ses fils

3.5. SOCKETPAIR() 57

```
abandon("recv");
            printf("additionneur:_réception_d'un_paquet_contenant_");
45
            if (recu.type == FIN) {
                printf("la_marque_de_fin\n");
                break:
            printf("la_donnée_%d\n", recu.valeur);
50
            somme += recu.valeur;
        };
        /* envoi reponse */
        struct paquet reponse;
55
        reponse.type = RESULTAT;
        reponse.valeur = somme;
        printf("additionneur:_envoi_du_total_%d\n", somme);
        int n = send(fd, &reponse, sizeof reponse, 0);
        if (n < 0) {
60
            abandon("additionneur:_send");
        return EXIT_SUCCESS;
    }
65
    int generateur(int fd)
    {
           envoie une suite d'entiers, récupère et affiche le résultat.
70
        struct paquet p;
        for (int i = 1; i \le 5; i++) {
            p.type = DONNEE;
75
            p.valeur = i;
            printf("génerateur:_envoi_de_la_donnée_%d\n", i);
            int n = send(fd, \&p, sizeof p, 0);
            if (n < 0)
                abandon("generateur:_send");
80
            sleep(1);
        };
        p.type = FIN;
        printf("génerateur:_envoi_de_la_marque_de_fin\n");
        int n = send(fd, \&p, sizeof p, 0);
85
        if (n < 0) {
            abandon("generateur:_send");
        printf("generateur:_lecture_du_résultat\n");
        n = recv(fd, \&p, sizeof p, 0);
90
        if (n < 0) {
            abandon("generateur:_recv");
        }
        int resultat = p.valeur;
```

```
printf("generateur:_resultat_reçu_=_%d\n", resultat);
         return EXIT_SUCCESS;
95
    }
     int main()
         int paire_sockets[2];
100
         socketpair(AF_LOCAL, SOCK_DGRAM, 0, paire_sockets);
         if (fork() == 0) {
105
             close(paire_sockets[0]);
             return additionneur(paire_sockets[1]);
         } else {
             close(paire_sockets[1]);
             return generateur(paire_sockets[0]);
110
        }
     }
```

Chapitre 4

Communication par signaux

Ce chapitre présente la communication par signaux entre processus.

Il y a essentiellement deux opérations sur les signaux. En gros :

- un appel de fonction demande l'envoi d'un *signal* à un autre processus (destinataire), désigné par son numéro de processus.
- le destinataire a indiqué, par autre appel de fonction (signal ou sigaction) quel traitement doit être exécuté quand il reçoit un signal.

Un signal est un simple nombre, dont la valeur correspond à un particulier. Il peut être émis par un programme (la fonction d'envoi s'appelle kill()) (pour des raisons historiques), ou résulter d'un évènement système (fin d'un processus fils, ...), ou d'une division par zéro, etc.

En particulier, quand on fait tourner un processus depuis un shell et qu'on tape controle-c, ce caractère est reçu par le shell qui envoie alors le signal SIGINT (numéro 2) au processus qui tourne en avant-plan et rend la main à la boucle interactive du shell. De même, contrôle-Z envoie un SIGTSTP (20) qui demande au destinataire de se mettre en pause (terminal stop). Ce qu'il fait en s'envoyant lui-même le signal SIGSTOP (19).

Un signal a un comportement par défaut (arrêter le programme, ne rien faire, ...), la seconde fonction signal/sigaction sert à le changer.

On regarde ici deux bibliothèques liées aux signaux :

- la bibliothèque des signaux "classiques" d'UNIX, qui est simple à utiliser, mais n'est pas vraiment portable ¹
- la bibliothèque définie par la norme POSIX, plus riche mais aussi plus complexe.

4.1 Les signaux Unix

4.1.1 signal()

L'implémentation GNU se présente sous la forme

```
#include <stdio.h>
sighandler_t signal(int signum, sighandler_t handler);
```

où le type sighandler_t désigne les fonctions qui prennent comme paramètre un int:

```
typedef void (*sighandler_t)(int);
```

^{1.} le comportement peut être "légèrement" différent selon les versions d'UNIX.

La déclaration "standard" est un peu plus difficile à lire :

```
void ( *signal(int signum, void (*handler)(int)) ) (int);
```

Rôle: signal() demande au système de lancer la fonction handler lorsque le signal signum est reçu par le processus courant. La fonction signal() renvoie la fonction qui était précédemment associée au même signal.

Il y a une trentaine de signaux différents², parmi lesquels

- SIGINT (program interrupt, émis par Ctrl-C),
- SIGTST (terminal stop, émis par Ctrl-Z)
- SIGTERM (demande de fin de processus)
- SIGKILL (arrêt immédiat de processus)
- SIGFPE (erreur arithmétique),
- SIGALRM (fin de délai, voir fonction alarm()), etc.

La fonction handler() prend en paramètre le numéro du signal reçu, et ne renvoie rien.

```
// Signaux/sig—unix.c */
   #include <stdlib.h>
   #include <signal.h>
   #include <errno.h>
   #include <unistd.h>
   #include <stdio.h>
   #include <stdbool.h>
10 #define DELAI 1
                           // secondes
   bool continuer = true;
   void traiter_signal(int numero_signal);
15
    int main(void)
    {
        signal(SIGTSTP, traiter_signal); // si on reçoit contrôle—Z
        signal(SIGINT, traiter_signal);
                                           // si contrôle–C
        signal(SIGTERM, traiter_signal); // si kill processus
20
       while (continuer) {
           sleep(DELAI);
            printf(".");
25
            fflush(stdout);
        printf("fin\n");
        exit(EXIT SUCCESS);
   }
30
   void traiter signal(int numero signal)
```

^{2.} La liste complète des signaux, leur signification et leur comportement sont décrits dans la page de manuel signal (chapitre 7 pour Linux)

4.1. LES SIGNAUX UNIX 61

```
printf("Signal_%d_⇒_", numero_signal);
        switch (numero signal) {
35
        case SIGTSTP:
            printf("Je_m'endors....\n");
                                               // auto-endormissement
            kill(getpid(), SIGSTOP);
            // Bloqué ici. On repart si on reçoit SIGCONT
40
            printf("Je_me_réveille_!\n");
            signal(SIGTSTP, traiter_signal); // repositionnement du traitement
        case SIGINT:
        case SIGTERM:
45
                continuer = false;
           break;
        }
   }
```

4.1.2 kill()

```
#include <unistd.h>
int kill(pid_t pid, int sig);
```

La fonction kill() envoie un signal à un processus.

4.1.3 alarm()

```
#include <unistd.h>
long alarm(long delai);
```

La fonction alarm() demande au système d'envoyer un signal SIGALRM au processus dans un délai fixé (en secondes). Si une alarme était déjà positionnée, elle est remplacée. Un délai nul supprime l'alarme existante.

4.1.4 pause()

La fonction pause() bloque le processus courant jusqu'à ce qu'il reçoive un signal.

```
#include<unistd.h>
int pause(void);
```

Exercice : Écrire une fonction équivalente à sleep().

4.2 Les signaux Posix

Le comportement des signaux classiques d'UNIX est malheureusement différent d'une version à l'autre. On emploie donc de préférence les mécanismes définis par la norme POSIX, qui offrent de plus la possibilité de masquer des signaux.

4.2.1 Manipulation des ensembles de signaux

Le type sigset_t représente les ensembles de signaux.

```
#include <signal.h>
int sigemptyset(sigset_t *set);
int sigfillset(sigset_t *set);
int sigaddset(sigset_t *set, int signum);
int sigdelset(sigset_t *set, int signum);
int sigismember(const sigset_t *set, int signum);
```

La fonction sigemptyset() crée un ensemble vide, sigaddset() ajoute un élément, etc.

4.2.2 sigaction()

La fonction sigaction() change l'action qui sera exécutée lors de la réception d'un signal. Cette action est décrite par une structure struct sigaction

```
struct sigaction {
  void (*sa_handler)(int);
  void (*sa_sigaction)(int, siginfo_t *, void *);
  sigset_t sa_mask;
  int sa_flags;
  void (*sa_restorer)(void); /* non utilisé */
}
```

- sa_handler indique l'action associée au signal signum. Il peut valoir SIG_DFL (action par défaut),
 SIG_IGN (ignorer), ou un pointeur vers une fonction de traitement de lu signal.
- le masque sa_mask indique l'ensemble de signaux qui seront bloqués pendant l'exécution de ce signal. Le signal lui-même sera bloqué, sauf si SA_NODEFER ou SA_NOMASK figurent parmi les *flags*.

Le champ sa_flags contient une combinaison d'indicateurs, parmi lesquels

- SA_NOCLDSTOP pour le signal SIGCHLD, ne pas recevoir la notification d'arrêt des processus fils (quand les processus fils reçoivent SIGSTOP, SIGTSTP, SIGTTIN ou SIGTTOU).
- SA_ONESHOT ou SA_RESETHAND remet l'action par défaut quand le handler a été appelé (c'est le comportement par défaut du signal () classique).

4.2. LES SIGNAUX POSIX 63

 — SA_SIGINFO indique qu'il faut utiliser la fonction sa_sigaction() à trois paramètres à la place de sa_handler().

```
1
   /* Divers/sig-posix.c */
   #include <stdlib.h>
   #include <signal.h>
5 #include <errno.h>
   #include <unistd.h>
   #include <stdio.h>
   #define DELAI
                                    /*secondes */
10 #define NB ITERATIONS 60
   void traiter signal(int numero signal)
    {
        struct sigaction rien, ancien traitement;
15
        printf("Signal_%d_⇒_", numero signal);
       switch (numero signal) {
        case SIGTSTP:
20
            printf("J'ai_reçu_un_SIGTSTP.\n");
            /* on désarme le signal SIGTSTP, avec sauvegarde de
               du "traitant" précédent */
            rien.sa_handler = SIG_DFL;
25
            rien.sa flags = 0;
            sigemptyset(&rien.sa mask); /* rien à masquer */
            sigaction(SIGTSTP, &rien, &ancien_traitement);
            printf("Alors_je_m'endors....\n");
30
            kill(getpid(), SIGSTOP);
                                            /* auto-endormissement */
            printf("On_me_réveille_?\n");
            /* remise en place ancien traitement */
            sigaction(SIGTSTP, &ancien_traitement, NULL);
35
            printf("C'est_reparti_!\n");
            break:
        case SIGINT:
        case SIGTERM:
            printf("On_m'a_demandé_d'arrêter_le_programme.\n");
40
            exit(EXIT SUCCESS);
            break;
        }
    }
45
   int main(void)
        struct sigaction action;
```

```
action.sa_handler = traiter_signal; /* fonction à lancer */
50
        sigemptyset(&action.sa_mask); /* rien à masquer */
         sigaction(SIGTSTP, &action, NULL); /* pause contrôle-Z */
        sigaction(SIGINT, &action, NULL); /* fin contrôle-C */
sigaction(SIGTERM, &action, NULL); /* arrêt */
55
        for (int i = 1; i < NB_ITERATIONS; i++) {
             sleep(DELAI);
             printf("%d", i % 10);
60
             fflush(stdout);
        }
         printf("Fin\n");
        return EXIT_SUCCESS;
65
   }
```

Chapitre 5

Processus lourds et légers

Dans beaucoup de programmes il est nécessaire d'avoir plusieurs processus qui tournent simultanément pour réaliser ensemble un certain travail. Ils collaboreront à travers des tuyaux, du partage de mémoire et autres techniques décrites ailleurs dans ce document.

Ici nous présentons deux types de processus. Le premier, présent dès les premières versions d'UNIX, s'obtient essentiellement en dupliquant le processus qui le lance (contenu de la mémoire, fichiers ouverts, ressource diverses, etc). Le processus "fils" possède alors un espace mémoire totalement séparé de celui du "père qui l'a lancé".

Cette duplication fait qu'on l'appelle souvent *processus lourd*, par opposition aux *processus légers* introduits plus tard qui, eux, partagent le même espace mémoire et les mêmes ressources. Cette "lourdeur" est à relativiser, le système met en oeuvre des techniques comme le copy-on-write qui limitent les dégâts.

Contrairement aux signaux POSIX par rapport aux signaux Unix, on ne peut pas dire que les processus légers rendent obsolètes les processus "lourds" : les deux ont leur utilité, leurs avantages et inconvénients.

5.1 Les processus lourds

5.1.1 fork(), wait()

```
#include <unistd.h>
pid_t fork(void);
pid_t wait(int *status)
```

La fonction fork() crée un nouveau processus (fils) semblable au processus courant (père). La valeur renvoyée n'est pas la même pour le fils (0) et pour le père (numéro de processus du fils). -1 indique un áchec

La fonction wait() attend qu'un des processus fils soit terminé. Elle renvoie le numéro du fils, et son status (voir exit()) en paramètre passé par adresse.

Attention. Le processus fils *hérite* des descripteurs ouverts de son père. Il convient que chacun des processus ferme les descripteurs qui ne le concernent pas.

```
/* Divers/biproc.c */
/*
    * Illustration de fork() et pipe();

* Exemple à deux processus reliés par un tuyau
```

```
    I 'un envoie abcdef...z 10 fois dans le tuyau

    l'autre écrit ce qui lui arrive du tuyau sur la

    sortie standard, en le formattant.
10
    */
    #include <unistd.h>
    #include <stdlib.h>
    #include <stdio.h>
15 #include <sys/types.h>
    #include <sys/wait.h>
    #include <assert.h>
                               30
    #define TAILLE LIGNE
20
   #define TAILLE ALPHABET
                               26
    #define NOMBRE REPETITIONS 10
    void produire donnees (int fd sortie);
    void consommer donnees (int entree);
   int lire_donnees (int fd_entree, char *tampon, size_t taille_tampon);
25
    int main (void)
        int pipe_fils_pere[2];
30
        assert (pipe(pipe fils pere) == 0);
        pid_t pid_fils = fork();
        assert(pid_fils >= 0);
35
        if (pid_fils == 0) {
            /* le processus fils */
            close(pipe fils pere[0]);
            close(STDOUT FILENO);
40
            produire donnees(pipe fils pere[1]);
        } else {
            /* le processus père continue ici */
            close(STDIN_FILENO);
            close(pipe_fils_pere[1]);
45
            consommer_donnees(pipe_fils_pere[0]);
            int status;
            wait(&status);
50
            printf("status_fils_=_%d\n", status);
        return EXIT SUCCESS;
    }
55
   void produire donnees (int fd sortie)
        char alphabet[TAILLE_ALPHABET];
```

```
for (int k = 0; k < TAILLE ALPHABET; k++) {</pre>
 60
             alphabet[k] = 'a'+k;
         }
         for (int k = 0; k < NOMBRE REPETITIONS; <math>k++) {
             int nb ecrits = write(fd sortie, alphabet, TAILLE ALPHABET);
 65
             assert(nb_ecrits == TAILLE_ALPHABET);
         }
         close(fd_sortie);
     }
 70
    int lire donnees (int fd entree, char *tampon, size t taille tampon)
         /* lecture, en insistant pour remplir le tampon */
         size_t deja_lus = 0;
 75
         while (deja lus < taille tampon) {
             int n = read(fd entree, tampon + deja lus,
                           taille_tampon - deja_lus);
             if (n < 0) {
                 return -1;
 80
             }
             if (n == 0) {
                 break; /* plus rien à lire */
             deja_lus += n;
 85
         return deja_lus;
     }
     void consommer donnees (int fd entree)
 90
     {
         char ligne[TAILLE LIGNE+1];
         int taille , numero_ligne = 1;
         while ( (taille = lire_donnees(fd_entree,
 95
                                         ligne, TAILLE LIGNE)) > 0) {
             ligne[taille] = '\0';
             printf("%3d_%s\n", numero_ligne++, ligne);
         };
         assert (taille >= 0);
100
         close(fd_entree);
```

Exercice: Observez ce qui se passe si, dans la fonction affiche(), on remplace l'appel à lire() par un read()? Et si on ne fait pas le wait()?

5.1.2 waitpid(): attente de changement d'état

La fonction waitpid() permet d'attendre un changement d'état d'un des processus fils désigné par son pid (n'importe lequel si pid = -1), et de récupérer éventuellement son code de retour.

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
pid_t waitpid (pid_t pid, int *status, int options);
```

L'option WNOHANG rend waitpid non bloquant (qui retourne alors -1 si le processus attendu n'est pas terminé).

Exemple:

```
int pid_fils;
int status;

if( (pid_fils = fork()) != 0) {
   code_processus_fils();
   exit(EXIT_SUCCESS);
   };
...

if (waitpid(pid_fils,NULL,WMNOHANG) == -1)
   printf("Le_processus_fils_n'est_pas_encore_terminé\n");
...
```

La fonction retourne

- si un processus fils s'est terminé, le numéro du processus fils ;
- -1 si le processus a reçu un signal, et la variable errno contient alors EINTR;
- 0 si l'option WN0HANG était indiqué, et qu'aucun processus n'a changé d'état

Les macros suivantes permettent de connaître la nature du changement d'état

- WIFEXITED(status) Vrai si le fils s'est terminé normalement (appel à exit() ou return depuis main(). Dans ce cas WEXITSTATUS(status) donne la valeur du code de retour status fourni par le processus fils.
- WIFSIGNALED(status) Vrai si le fils s'est terminé à cause d'un signal non intercepté. Dans ce cas WTERMSIG(status) donne le numéro du signal qui a causé la fin du fils.
- WIFSTOPPED(status) Vrai si le fils est actuellement stoppé. Dans ce cas WSTOPSIG(status) donne le numéro du signal qui a causé l'arrêt du fils.
- WIFCONTINUED(status) indique si le processus a été continué.

```
/* Essais/test-waitpid.c */
/*
    * essais avec wait pid;

* * Lance un processus fils qui boucle
    * affiche son numéro
    * surveille son état avec waitpid.
    */

#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>
```

```
#include <stdio.h>
    #include <sys/types.h>
   #include <sys/wait.h>
    #include <stdbool.h>
    void travail()
    {
20
        while (true) {
             sleep(1);
        }
    }
25
    int main(void)
        printf("Lancement\n");
        pid_t pid_fils = fork();
30
        if (pid fils == 0) {
            /* le processus pid_fils */
             close (STDIN_FILENO);
             close (STDOUT FILENO);
             travail();
35
        printf("*_envoyez_des_signaux_au_processus_%d\n", pid_fils);
        bool fini = false;
        do {
40
             int status;
             waitpid(pid_fils, &status, 0);
             \quad \textbf{if} \ \ (\textbf{WIFEXITED}(\textbf{status})) \ \ \{
                 printf("fin_normale,_status_=_%d\n",
45
                        WEXITSTATUS(status));
                 fini = true;
             }
             if (WIFSIGNALED(status)) {
                 printf("terminé_a`_cause_signal_%d\n",
50
                        WTERMSIG(status));
                 fini = true;
             if (WIFSTOPPED(status)) {
                 printf("stoppé_à_cause_signal_%d\n",
55
                        WSTOPSIG(status));
             if (WIFCONTINUED(status)) {
                 printf("continué\n");
        } while (! fini);
60
        return EXIT_SUCCESS;
    }
```

5.1.3 exec()

```
#include <unistd.h>
int execv (const char *FILENAME, char *const ARGV[])
int execl (const char *FILENAME, const char *ARG0,...)
int execve(const char *FILENAME, char *const ARGV[], char *const ENV[])
int execle(const char *FILENAME, const char *ARG0,...char *const ENV[])
int execvp(const char *FILENAME, char *const ARGV[])
int execlp(const char *FILENAME, const char *ARG0, ...)
```

Ces fonctions font toutes la même chose : activer un exécutable à la place du processus courant. Elles diffèrent par la manière d'indiquer les paramètres.

— execv() : les paramètres de la commande sont transmis sous forme d'un tableau de pointeurs sur des chaînes de caractères (le dernier étant NULL). Exemple :

```
1 /* Divers/execv.c */
   #include <unistd.h>
   #include <stdio.h>
   #include <stdlib.h>
   #define CHEMIN COMPILATEUR
                                  "/usr/bin/gcc"
                                  "gcc"
    #define NOM COMPILATEUR
    #define TAILLE MAX PREFIXE
10
   #define TAILLE_MAX_NOMFICHIER 100
    int main(void)
15
        char prefixe[TAILLE MAX PREFIXE];
        char nom source[TAILLE MAX NOMFICHIER];
        char *parametres[] = {
            NOM COMPILATEUR,
            NULL, /* emplacement pour le nom du fichier source */
20
            NULL, /* emplacement pour le nom de l'exécutable */
            NULL /* fin des paramètres
        };
25
        printf("préfixe_du_fichier_à_compiler_:_");
        scanf("%s", prefixe);
                                   /* dangereux */
        snprintf(nom source, TAILLE MAX NOMFICHIER,
30
                 "%s.c", prefixe);
        parametres[1] = nom source;
        parametres[3] = prefixe;
35
        execv(CHEMIN COMPILATEUR, parametres);
```

```
perror("execv"); /* normalement on ne passe pas ici */
return EXIT_FAILURE;
}
```

— execl() reçoit un nombre variable de paramètres. Le dernier est NULL). Exemple :

```
1 /* Divers/execl.c */
   #include <unistd.h>
   #include <stdio.h>
   #include <stdlib.h>
   #define CHEMIN COMPILATEUR
                                  "/usr/bin/gcc"
   #define NOM COMPILATEUR
                                  "gcc"
   #define TAILLE MAX PREFIXE
   #define TAILLE MAX NOMFICHIER 100
    int main(void)
15
        char prefixe[TAILLE_MAX_PREFIXE];
        char nom fichier[TAILLE MAX NOMFICHIER];
        printf("Préfixe_du_fichier_à_compiler_:_");
        scanf("%s", prefixe);
                                                  /* dangereux */
20
        snprintf(nom_fichier, TAILLE_MAX_NOMFICHIER,
                 "%s.c", prefixe);
        execl(CHEMIN COMPILATEUR,
25
              NOM COMPILATEUR,
              nom_fichier, "-o", prefixe,
              NULL);
        perror("execl");
                                   /* on ne passe jamais ici */
30
        return EXIT FAILURE;
```

- execve() et execle() ont un paramètre supplémentaire pour préciser l'environnement.
- execvp() et execlp() utilisent la variable d'environnement PATH pour localiser l'exécutable à lancer.
 On pourrait donc écrire simplement :

```
execlp("gcc", "gcc", fichier, "-o", prefixe, NULL);

// avec execvp
char * args[] = { "gcc", fichier, "-o", prefixe, NULL };
execlp("gcc", args);
```

5.1.4 Numéros de processus : getpid(), getppid()

```
#include <unistd.h>
pid_t getpid(void);
pid_t getppid(void);
```

getpid() permet à un processus de connaître son propre numéro, et getppid() celui de son père.

5.1.5 Programmation d'un démon

Les démons ¹ sont des processus qui tournent normalement en arrière-plan pour assurer un service. Pour programmer correctement un démon, il ne suffit pas de faire un fork(), il faut aussi s'assurer que le processus restant ne bloque pas de ressources. Par exemple il doit libérer le terminal de contrôle du processus, revenir à la racine, faute de quoi il empêchera le démontage éventuel du système de fichiers à partir duquel il a été lancé.

```
1 /* Divers/demon.c */
    #include <unistd.h>
    #include <stdlib.h>
   #include <fcntl.h>
    int devenir demon(void)
        /* Le processus se dédouble, et le père se termine */
10
        if (fork() != 0) {
            exit(EXIT_SUCCESS);
        /* le processus fils devient le leader d'un nouveau
15
           groupe de processus */
        setsid();
        /* le processus fils crée le processus démon, et
           se termine */
20
        if (fork() != 0) {
            exit(EXIT SUCCESS);
        }
        /* le démon déménage vers la racine */
25
        chdir("/");
        /* l'entrée standard est redirigée vers /dev/null */
        int fd = open("/dev/null", O RDWR);
        dup2(fd, STDIN FILENO);
30
        close(fd);
```

^{1.} Traduction de l'anglais *daemon*, acronyme de Disk And Extension MONitor", qui désignait une des parties résidentes d'un des premiers systèmes d'exploitation

```
/* et les sorties vers /dev/console */
fd = open("/dev/console", O_WRONLY);
dup2(fd, STDOUT_FILENO);
dup2(fd, STDERR_FILENO);
close(fd);
return EXIT_SUCCESS;
}
```

Voir FAQ Unix: 1.7 How do I get my program to act like a daemon

5.2 Les processus légers (Posix 1003.1c)

Les processus classiques d'UNIX possèdent des ressources séparées (espace mémoire, table des fichiers ouverts...). Lorsqu'un nouveau *fil d'exécution* (processus fils) est créé par fork(), il se voit attribuer une copie des ressources du processus père.

Il s'ensuit deux problèmes :

- problème de performances, puisque la duplication est un mécanisme coûteux
- problème de communication entre les processus, qui ont des variables séparées.

Il existe des moyens d'atténuer ces problèmes : technique du *copy-on-write* dans le noyau pour ne dupliquer les pages mémoires que lorsque c'est strictement nécessaire), utilisation de segments de mémoire partagée (IPC) pour mettre des données en commun. Il est cependant apparu utile de définir un mécanisme permettant d'avoir plusieurs *fils d'exécution* (threads) dans un même espace de ressources non dupliqué : c'est ce qu'on appelle les *processus légers*. Ces processus légers peuvent se voir affecter des priorités.

On remarquera que la commutation entre deux threads d'un même groupe est une opération économique, puisqu'il n'est pas utile de recharger entièrement la table des pages de la MMU.

Ces processus légers ayant vocation à communiquer entre eux, la norme POSIX 1003.1c définit également des mécanismes de synchronisation : exclusion mutuelle (*mutex*), *sémaphores*, et *conditions*.

Remarque : les sémaphores ne sont pas définis dans les bibliothèques de AIX 4.2 et SVR4 d'ATT/Motorola. Ils existent dans Solaris et les bibliothèques pour Linux.

5.2.1 Threads

La fonction pthread_create demande le lancement d'un nouveau processus léger, avec les attributs indiqués par la structure pointée par attr (NULL = attributs par défaut). Ce processus exécutera la fonction start_routine, en lui donnant le pointeur arg en paramètre. L'identifiant du processus léger est rangé à l'endoit pointé par thread.

Ce processus léger se termine (avec un code de retour) lorsque la fonction qui lui est associée se termine par return *retcode*, ou lorsque le processus léger exécute un pthread_exit *(retcode)*.

La fonction pthread_join permet au processus père d'attendre la fin d'un processus léger, et de récupérer éventuellement son code de retour.

Priorités: Le fonctionnement des processus légers peut être modifié (priorités, algorithme d'ordonnancement, etc.) en manipulant les *attributs* qui lui sont associés. Voir les fonctions pthread_attr_init, pthread_attr_destroy, pthread_attr_set-detachstate, pthread_attr_setschedparam, pthread_attr_getschedparam, pthread_attr_setschedparam, pthread_attr_setschedpolicy, pthread_attr_setinheritsched, pthread_attr_setscope, pthread_attr_getscope.

5.2.2 Verrous d'exclusion mutuelle (mutex)

Les verrous d'exclusion mutuelle (mutex) sont créés par pthread_mutex_init. Il en est de différents types (rapides, récursifs, etc.), selon les attributs pointés par le paramètre mutexattr. La valeur par défaut (mutexattr=NULL) fait généralement l'affaire. L'identificateur du verrou est placé dans la variable pointée par mutex.

pthread_mutex_destroy détruit le verrou. pthread_mutex_lock tente de le bloquer (et met le thread en attente si le verrou est déjà bloqué), pthread_mutex_unlock le débloque. pthread_mutex_trylock tente de bloquer le verrou, et échoue si le verrou est déjà bloqué.

5.2.3 Exemple

Source:

```
/* Threads/leger_mutex.c */

#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>

#include <stdio.h>
#include <unistd.h>

struct DonneesTache {
    char * chaine; // chaine à écrire
    int nombre; // nombre de répétitions
    int delai; // délai entre écritures
};

int dernier_numero = 0; // variable accédée par les threads
```

```
15 | pthread_mutex_t verrou; // protège l'accès à la variable numero
    int nouveau numero();
   void * executer_tache(void * ptr);
20
   int main(void)
        // verrou partagé entre les threads
        pthread_mutex_init(&verrou, NULL);
25
        struct DonneesTache donnees tache 1 = {
            .nombre = 4,
            .chaine = "Hello",
            .delai = 2
        };
30
        struct DonneesTache donnees_tache_2 = {
            .nombre = 5,
            .chaine = "Hello",
            .delai = 1
        };
35
        pthread_t tache1, tache2;
        pthread_create(&tache1, NULL, executer_tache, &donnees_tache_1);
        pthread_create(&tache2, NULL, executer_tache, &donnees_tache_2);
40
        pthread join(tache1, NULL);
        pthread_join(tache2, NULL);
        pthread_mutex_destroy(&verrou);
45
        return EXIT_SUCCESS;
   }
    /**
     * Retourne un nouveau numéro, en utilisant un mutex pour
50
    * protéger la section critique.
    * @return un numéro
    int nouveau numero()
55
   {
        pthread mutex lock(&verrou); // début section critique
        int n = ++dernier_numero;
        pthread_mutex_unlock(&verrou); // fin section critique
        return n;
60
   }
   void * executer_tache(void * ptr)
    {
        struct DonneesTache *adr_donnees = ptr;
65
```

```
for (int k = 0; k < adr_donnees->nombre ; k++) {
    int n = nouveau_numero();
    printf("[%d]_%s\n", n, adr_donnees->chaine );

70    sleep(adr_donnees->delai);
    };
    return NULL;
}
```

Compilation:

Sous Linux, les programmes doivent être compilés avec l'option -pthread :

```
gcc -std=c18 -g -Wall -pedantic leger_mutex.c -o leger_mutex -pthread
```

Exécution:

```
% leger_mutex
[1] Hello
[2] World
[3] Hello
[4] Hello
[5] World
5 lignes.
```

5.2.4 Sémaphores

Les sémaphores, qui font partie de la norme POSIX, ne sont pas implémentés dans toutes les bibliothèques de threads.

```
#include <semaphore.h>
int sem_init(sem_t *sem, int pshared, unsigned int value);
int sem_destroy(sem_t * sem);
int sem_wait(sem_t * sem);
int sem_post(sem_t * sem);
int sem_trywait(sem_t * sem);
int sem_getvalue(sem_t * sem, int * sval);
```

Les sémaphores sont créés par sem_init, qui place l'identificateur du sémaphore à l'endroit pointé par sem. La valeur initiale du sémaphore est dans value. Si pshared est nul, le sémaphore est local au processus lourd (le partage de sémaphores entre plusieurs processus lourds n'est pas implémenté dans la version courante de linuxthreads.).

sem_wait et sem_post sont les équivalents respectifs des primitives P et V de Dijkstra. La fonction sem_trywait échoue (au lieu de bloquer) si la valeur du sémaphore est nulle. Enfin, sem_getvalue consulte la valeur courante du sémaphore.

Exercice: Utiliser un sémaphore au lieu d'un mutex pour sécuriser l'exemple.

5.2.5 Conditions

Les *conditions* servent à mettre en attente des processus légers derrière un mutex. Une primitive permet de débloquer d'un seul coup tous les threads bloqués par une même condition.

Les conditions sont créées par phtread_cond_init, et détruites par phtread_cond_destroy.

Un processus se met en attente en effectuant un phtread_cond_wait (ce qui bloque au passage un mutex). La primitive phtread_cond_broadcast débloque tous les processus qui attendent sur une condition, phtread_cond_signal en débloque un seul.

Chapitre 6 IPC: Communication locale entre processus

6.1 Les mécanismes IPC System V

Les mécanismes de communication entre processus (*InterProcess Communication*, ou *IPC*), issus d'Unix System V ont été repris dans de nombreuses variantes d'Unix. Il y a 3 mécanismes, permettant le partage d'informations entre processus tournant sur une même machine :

- les segments, permettant de partager des zones de mémoire
- les sémaphores, qui fournissent un moyen d'en contrôler l'accès,
- les files de messages,

Ces objets sont identifiés par des clés.

Pour compiler ces programmes, ajoutez l'option -D_X0PEN_S0URCE=700 à la compilation

6.2 ftok() constitution d'une clé

```
# include <sys/types.h>
# include <sys/ipc.h>
key_t ftok ( char *pathname, char project )
```

La fonction ftok() constitue une clé à partir d'un chemin d'accès polet d'un caractère indiquant un projet". Plutôt que de risquer une explication abstraite, étudions deux cas fréquents :

- On dispose d'un logiciel commun dans /opt/jeux/0ui0ui. Ce logiciel utilise deux objets partagés. On pourra utiliser les clés ftok("/opt/jeux/0ui0ui",'A') et ftok("/opt/jeux/0ui0ui",'B'). Ainsi tous les processus de ce logiciel se réfèreront aux mêmes objets qui seront partagés entre tous les utilisateurs.
- On distribue un exemple aux étudiants, qui le recopient chez eux et le font tourner. On souhaite que les processus d'un même étudiant communiquent entre eux, mais qu'ils n'interfèrent pas avec d'autres. On basera donc la clé sur une donnée personnelle, par exemple le répertoire d'accueil, avec les clés ftok(getenv("HOME"),'A') et ftok(getenv("HOME"),'B').

6.3 Mémoires partagées

Ce mécanisme permet à plusieurs programmes de partager des *segments mémoire*. Chaque segment mémoire est identifié, au niveau du système, par une clé à laquelle correspond un *identifiant*. Lorsqu'un segment est *attaché* à un programme, les données qu'il contient sont accessibles en mémoire par l'intermédiaire d'un pointeur.

```
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/shm.h>

int shmget(key_t key, int size, int shmflg);
char *shmat (int shmid, char *shmaddr, int shmflg )
int shmdt (char *shmaddr)
int shmctl(int shmid, int cmd, struct shmid ds *buf);
```

La fonction shmget() donne l'identifiant du segment ayant la clé key. Un nouveau segment (de taille size) est créé si key est IPC_PRIVATE, ou bien si les indicateurs de shmflg contiennent IPC_CREAT. Combinées, les options IPC_EXCL | IPC_CREAT indiquent que le segment ne doit pas exister préalablement. Les bits de poids faible de shmflg indiquent les droits d'accès.

shmat() attache le segment shmid en mémoire, avec les droits spécifiés dans shmflag (SHM_R, SHM_W, SHM_RDONLY). shmaddr précise où ce segment doit être situé dans l'espace mémoire (la valeur NULL demande un placement automatique). shmat() renvoie l'adresse où le segment a été placé.

shmdt() "libère" le segment. shmctl() permet diverses opérations, dont la destruction d'une mémoire partagée (voir exemple).

Exemple (deux programmes):

Le producteur :

```
/* IPC/prod.c */
       Ce programme lit une suite de nombres, et effectue le
 5
       cumul dans une variable en mémoire partagée.
    */
    #include <sys/ipc.h>
    #include <sys/shm.h>
10 #include <sys/types.h>
    #include <stdlib.h>
    #include <stdio.h>
    #include <errno.h>
    #include <stdbool.h>
   #include <assert.h>
15
    struct Donnees {
        int nb:
        int total;
20
   };
    int id_nouveau_segment();
    int main(void)
25 | {
```

```
int id = id_nouveau_segment();
        struct Donnees * adr donnees
            = shmat(id , NULL, SHM_R | SHM_W); // attachement au segment
        assert(adr_donnees != NULL);
30
        adr donnees\rightarrownb = 0;
        adr donnees \rightarrow total = 0;
        while (true) {
35
            printf("+_");
            int reponse;
            if (scanf("%d", &reponse) != 1) {
                break:
40
            adr donnees->nb++;
            adr_donnees->total += reponse;
            printf("sous-total_%d=_%d\n",
                   adr donnees->nb,
                   adr donnees—>total);
45
        }
        assert (shmdt(adr_donnees) !=-1); // détachement
        assert (shmctl(id, IPC_RMID, NULL) !=-1); // suppression
50
        printf("---\n");
        return EXIT SUCCESS;
    }
    int id_nouveau_segment()
55
    {
        key_t cle = ftok(getenv("HOME"), 'A');
        assert(cle != -1);
        int id = shmget(cle, sizeof(struct Donnees), // création segment
60
                        IPC_CREAT | IPC_EXCL | 0666);
        if (id == -1) {
            switch (errno) {
            case EEXIST:
                printf("Note:_le_segment_existe_déjà\n");
65
                break;
            default:
                printf("Echec_shmget\n");
                break;
70
            exit(EXIT FAILURE);
        return id;
```

Le consommateur :

```
1 /* IPC/cons.c */
```

```
Ce programme affiche périodiquement le contenu de la
      mémoire partagée. Arrêt par Contrôle-C
 5
    */
   #include <sys/ipc.h>
   #include <sys/shm.h>
10 #include <sys/types.h>
   #include <unistd.h>
   #include <stdlib.h>
   #include <stdio.h>
   #include <errno.h>
15 #include <signal.h>
   #include <stdbool.h>
   #include <assert.h>
20 #define DELAI 2
   void preparer signaux();
   void arreter_boucle();
25
   struct Donnees {
        int nb;
        int total;
    };
30
   bool continuer_boucle = true;
    int id_segment_partage();
    int main(void)
35
   {
        preparer_signaux();
        int id = id_segment_partage();
40
        struct Donnees *adr_donnees = shmat(id, NULL, SHM_R);
        assert (adr_donnees != NULL);
        continuer boucle = true;
        while (continuer_boucle) {
45
            sleep(DELAI);
            printf("sous-total_%d=_\%d\n",
                   adr donnees->nb,
                   adr donnees—>total);
        printf("---\n");
50
        assert (shmdt(adr_donnees) != -1);
```

```
return EXIT SUCCESS;
55
   }
    void arreter_boucle(/* int signal */)
        continuer boucle = false;
60
   }
    int id_segment_partage()
        key_t cle = ftok(getenv("HOME"), 'A');
65
        assert(cle != -1);
        int id = shmget(cle, sizeof(struct Donnees), 0);;
        if (id == -1) {
            switch (errno) {
70
            case ENOENT:
                printf("pas_de_segment\n");
                break;
            default:
                printf("erreur_ouverture_segment\n");
75
                break;
            }
            exit(EXIT FAILURE);
        }
        return id;
80
   }
    void preparer_signaux()
        struct sigaction action = {
85
            .sa handler = arreter boucle,
            .sa_flags = 0
        sigemptyset(&action.sa_mask);
        sigaction(SIGINT, &action, NULL);
90
```

Question : le second programme n'affiche pas forcément des informations cohérentes. Pourquoi ? Qu'y faire ?

Problème : écrire deux programmes qui partagent deux variables i, j. Voici le pseudo-code :

```
processus P1 processus P2
| i=0 j=0 | tant que i==j
| repeter indefiniment | faire rien
| i++ j++ | ecrire i
| fin
```

Au bout de combien de temps le processus P2 s'arrête-t-il? Faire plusieurs essais.

Exercice: la commande ipcs affiche des informations sur les segments qui existent. Ecrire une commande qui permet d'afficher le contenu d'un segment (on donne le *shmid* et la longueur en paramètres).

6.4 Sémaphores

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/sem.h>

int semget(key_t key, int nsems, int semflg )
int semop(int semid, struct sembuf *sops, unsigned nsops)
int semctl(int semid, int semnum, int cmd, union semun arg )
```

Les opérations System V travaillent en fait sur des tableaux de sémaphores généralisés (pouvant évoluer par une valeur entière quelconque).

La fonction semget () demande à travailler sur le sémaphore généralisé qui est identifié par la clé key (même notion que pour les clés des segments partagés) et qui contient nsems sémaphores individuels. Un nouveau sémaphore est créé, avec les droits donnés par les 9 bits de poids faible de semflg, si key est IPC_PRIVATE, ou si semflg contient IPC_CREAT.

semop() agit sur le sémaphore semid en appliquant simultanément à plusieurs sémaphores individuels les actions décrites dans les nsops premiers éléments du tableau sops. Chaque sembuf est une structure de la forme :

```
struct sembuf
{
    ...
    short sem_num; /* semaphore number: 0 = first */
    short sem_op; /* semaphore operation */
    short sem_flg; /* operation flags */
    ...
}
```

sem_flg est une combinaison d'indicateurs qui peut contenir IPC_NOWAIT et SEM_UNDO (voir manuel). Ici nous supposons que sem_flg est 0.

sem_num indique le numéro du sémaphore individuel sur lequel porte l'opération. sem_op est un entier destiné (sauf si il est nul) à être ajouté à la valeur courante *semval* du sémaphore. L'opération se bloque si sem_op + semval < 0.

Cas particulier: si *sem_op* est 0, l'opération est bloquée tant que semval est non nul.

Les valeurs des sémaphores ne sont mises à jour que lorsque aucun d'eux n'est bloqué.

semctl permet de réaliser diverses opérations sur les sémaphores, selon la commande demandée. En particulier, on peut fixer le n-ième sémaphore à la valeur val en faisant :

```
| semctl(sem, n, SETVAL, val);
```

Exemple: primitives sur les sémaphores traditionnels.

```
1 /* IPC/sem.c */
    /*
    Opérations sur des sémaphores
5 */
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
```

6.4. SÉMAPHORES 85

```
#include <sys/sem.h>
10 #include <unistd.h>
   #include <stdio.h>
   #include <stdlib.h>
   #include <ctype.h>
   #include <assert.h>
15 #include <stdbool.h>
                                   // identifiant de sémaphore
   typedef int SEMAPHORE;
20 void detruire_sem(SEMAPHORE sem)
        assert(semctl(sem, 0, IPC_RMID, 0) == 0);
25
   void changer_sem(SEMAPHORE sem, int val)
        struct sembuf sb[1];
       sb[0].sem_num = 0;
       sb[0].sem op = val;
30
       sb[0].sem_flg = 0;
        assert(semop(sem, sb, 1) == 0);
   }
   SEMAPHORE creer_sem(key_t key)
35
       SEMAPHORE sem = semget(key, 1, IPC_CREAT | 0666);
        assert(sem >= 0);
        assert(semctl(sem, 0, SETVAL, 0) >= 0); /* valeur initiale = 0 */
        return sem;
40
   }
   void P(SEMAPHORE sem)
        changer_sem(sem, -1);
45
   }
   void V(SEMAPHORE sem)
    {
       changer_sem(sem, 1);
50 |}
    int main(int argc, char *argv[])
55
        if (argc != 2) {
            fprintf(stderr, "Usage:_%s_cle\n", argv[0]);
            return EXIT_FAILURE;
        }
```

```
60
        key_t key = atoi(argv[1]);
        SEMAPHORE sem = creer sem(key);
        bool encore = true;
        while (encore) {
65
            char reponse;
            printf("p,v,x,q_?_");
            if (scanf("%c", &reponse) != 1)
            switch (toupper(reponse)) {
70
            case 'P':
                P(sem);
                 printf("OK.\n");
                break:
            case 'V':
75
                V(sem);
                 printf("OK.\n");
                break;
            case 'X':
                detruire_sem(sem);
                 printf("Sémaphore_détruit\n");
80
                encore = 0;
                break;
            case 'Q':
                encore = false;
85
                break:
            default:
                 printf("?\n");
            }
90
        printf("Bye.\n");
        return EXIT SUCCESS;
    }
```

Exercice: que se passe-t-il si on essaie d'interrompre semop()?

Exercice: utilisez les sémaphores pour "sécuriser" l'exemple présenté sur les mémoires partagées.

6.5 Files de messages

Ce mécanisme permet l'échange de messages par des processus. Chaque message possède un *corps* de longueur variable, et un *type* (entier strictement positif) qui peut servir à préciser la nature des informations contenues dans le corps.

Au moment de la réception, on peut choisir de sélectionner les messages d'un type donné.

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/msg.h>

int msgget (key_t key, int msgflg)
int msgsnd (int msqid, struct msgbuf *msgp, int msgsz, int msgflg)
```

6.5. FILES DE MESSAGES 87

msgget() demande l'accès à (ou la création de) la file de message avec la clé key. msgget() retourne la valeur de l'identificateur de file. msgsnd() envoie un message dans la file msqid. Le corps de ce message contient msgsz octets, il est placé, précédé par le type dans le tampon pointé par msgp. Ce tampon de la forme :

```
struct msgbuf {
    long mtype;    /* message type, must be > 0 */
    char mtext[...] /* message data */
};
```

msgrcv() lit dans la file un message d'un type donné (si type < 0) ou indifférent (si type==0), et le place dans le tampon pointé par msgp. La taille du corps ne pourra excéder msgsz octets, sinon il sera tronqué. msgrcv() renvoie la taille du corps du message.

Exemple. Deux programmes, l'un pour envoyer des messages (lignes de texte) sur une file avec un type donné, l'autre pour afficher les messages reçus.

```
/* IPC/snd.c */
       envoi des messages dans une file (IPC System V)
 5
    #include <errno.h>
    #include <stdio.h>
    #include <stdlib.h>
10 #include <string.h>
    #include <sys/types.h>
    #include <sys/msg.h>
    #include <stdbool.h>
    #include <assert.h>
15
    #define MAX_TEXTE 1000
    struct Message {
        long mtype;
20
        char mtext[MAX TEXTE];
    };
    int main(int argc, char *argv[])
25
    {
        if (argc != 3) {
            fprintf(stderr, "Usage:_%s_clé_type\n", argv[0]);
            return EXIT_FAILURE;
30
        int cle
                  = atoi(argv[1]);
        int mtype = atoi(argv[2]);
```

```
int id = msgget(cle, 0666);
assert(id > 0);

while (true) {
    struct Message message;
    printf(">_");
    fgets(message.mtext, MAX_TEXTE, stdin);
    message.mtype = mtype;

    int l = strlen(message.mtext);
    assert( msgsnd(id, & message, l + 1, 0) == 0);
}
```

```
1
   /* IPC/rcv.c */
    /*
       affiche les messages qui proviennent
      d'une file (IPC System V)
 5
    */
   #include <errno.h>
   #include <stdio.h>
10 #include <stdlib.h>
   #include <stdio.h>
   #include <sys/types.h>
   #include <sys/ipc.h>
15 #include <sys/msg.h>
   #include <stdbool.h>
   #include <assert.h>
   #define MAX TEXTE 1000
20
    struct Message {
       long mtype;
        char mtext[MAX TEXTE];
    };
25
    bool continuer_boucle = true;
    int main(int argc, char *argv[])
30
        if (argc != 2) {
            fprintf(stderr, "Usage:_%s_cle\n", argv[0]);
            return EXIT_FAILURE;
        }
        int cle = atoi(argv[1]);
        int id = msgget(cle, IPC CREAT | 0666);
35
        assert(id != -1);
```

6.5. FILES DE MESSAGES 89

-Chapitre 7—

TCP-IP: communication par le ré-

seau

7.1 Communication par TCP-IP, spécificités

Les concepts fondamentaux de la transmission d'informations par le réseau Internet (sockets, adresses, communication par datagrammes et flots, client-serveur etc.) sont les mêmes que pour les sockets locaux (voir 3.1).

Les spécificités concernent essentiellement l'adressage : comment **fabriquer une adresse** de socket à partir d'un nom de machine (résolution) et d'un numéro de port, comment retrouver le nom d'une machine à partir d'une adresse (résolution inverse) etc.

7.2 Sockets, addresses

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
int socket(int domain, int type, int protocol);
```

Pour communiquer, les applications doivent créer des sockets (prises bidirectionnelles) par la fonction socket() et les relier entre elles. On peut ensuite utiliser ces sockets comme des fichiers ordinaires (par read, write, ...) ou par des opérations spécifiques (send, sendto, recv, recvfrom, ...).

7.2.1 struct sockaddr: adresses de sockets

Pour désigner un socket sur une machine il faut une adresse de socket. Les fonctions réseau comme bind

prennent commme paramètre une adresse de socket désignée par un pointeur.

Terminologie: pour éviter les confusions, dans ce texte

- le terme **adresse** se réfère toujours une **adresse de socket** (concept réseau)
- on parle de **numéro IP** pour une adresse d'une machine (**hôte**), indépendamment du port (**service**),
- on utilise systématiquement le mot **pointeur** pour parler des adresses de données en mémoire (concept du langage C)

Ce pointeur est obtenu par transtypage (cast) d'un pointeur sur une structure contenant une adresse de socket. Le type de la structure peut être différent pour ipv4 ou ipv6.

Les adresses de sockets ont un premier champ ¹ de type sa_family_t, qui comme son nom l'indique est une indication de la famille d'adresses : constantes AF_INET pour ipv4, AF_INET6 pour ipv6.

On utilisera 3 types de structures pour contenir des adresses

- struct sockaddr_in, spécifiquement pour les adresses IPv4;
- struct sockaddr_in6, pour IPv6;
- struct sockaddr_storage, assez grande pour contenir n'importe quel type d'adresse;

et les pointeurs de type struct sockaddr * serviront à désigner ces structures de façon générique. 2

7.2.2 struct sockaddr_in: adresses de sockets IPv4

Pour la communication par IP en général, l'adresse d'un socket est formée à partir d'un numéro IP, et un numéro de port (service).

Les struct sockaddr_in sont destinées spécifiquement aux adresses IPv4, elles ont 3 champs importants :

- sin_family, la famille d'adresses, valant AF_INET
- sin_addr, pour le numéro IP,
- sin_port, pour le numéro de port

Attention, les octets du numéro IP et du numéro de port sont stockés dans *l'ordre réseau* (big-endian), qui n'est pas forcément celui de la machine hôte sur laquelle s'exécute le programme.

Pour renseigner correctement cette structure, il existe des fonctions de conversion, en particulier getaddrinfo() que nous verrons plus loin, et qui assure la *résolution d'adresse*, c'est-à-dire la traduction³ d'un nom de machine (exemple www.u-bordeaux.fr) en numéro IP.

7.2.3 struct sockaddr_in6: adresses de socket IPv6

Pour IPv6, on utilise des struct sockaddr_in6, avec

- sin6_family, valant AF_INET6
- sin6_addr, le numéro IP sur 6 octets
- sin6_port, pour le numéro de port.

Même remarque : on utilisera getaddrinfo() pour fabriquer ces adresses de socket.

7.2.4 struct sockaddr_storage : conteneur d'adresse

Cette structure est destinée à contenir une adresse de socket réseau de n'importe quel type. Son premier champ ss_family contient la famille de l'adresse.

^{1.} qui s'appelle sa_family pour struct sockaddr

^{2.} C'est une façon courante de réaliser un genre de polymorphisme en C

^{3.} sn consultant éventuellement des serveurs de noms (DNS)

7.3 Remplissage d'une adresse de socket : getaddrinfo()

Comme pour les sockets locaux, on crée les sockets par socket() et on "nomme la prise" par bind(), à partir d'une adresse de socket que l'on a renseignée préalablement.

Pour constituer cette adresse, on utilise getaddrinfo()!

qui retourne une liste d'adresses de sockets IPv4 et/ou IPv6, selon les arguments qui lui sont données :

- node et service : chaines contenant le nom de la machine et du port,
- un pointeur sur une structure hints contenant des indications diverses.

Le résultat est une liste chainée de structures addrinfo contenant des adresses de sockets :

ce type de structure sert aussi pour les indications complémentaires pour la requête (voir plus loin) Les champs qui nous intéressent, dans les résultats, sont

- ai_family qui indique la famille d'adresses : constante AF_INET pour ipv4, AF_INET6 pour ipv6;
- ai_addr qui est un pointeur sur une adresse de socket
- ai_addrlen, la longueur de cette adresse;
- ai_next, un pointeur sur le résultat suivant.

Attention, il faudra libérer la liste de résultats après usage, en appelant freeaddrinfo().

```
void freeaddrinfo(struct addrinfo *res);
```

7.3.1 Préparation d'une adresse distante

Dans le cas le plus fréquent, on cherche à joindre une machine

- dont on connait le nom "www.elysee.fr" ou le numéro "8.253.7.126";
- du service que l'on veut joindre, que ce soit par un nom (exemple "http") ou un numéro de port "80". 4

^{4.} le fichier /etc/services des machines Unix contient une table de correspondance entre les noms de services et les numéros de port

Un exemple simple : ouverture d'un socket "flot de données" vers le port 80 de la machine www.elysee.fr

```
struct addrinfo * adr_premier;

// récupérer dans adr_premier la première adresse
// qui correspond
getaddrinfo("www.elysee.fr", "http", NULL, & adr_premier);

// utilisation de l'adresse
int fd = socket(adr_premier->ai_family, SOCK_STREAM, 0);
bind(fd, adr_premier->ai_addr, adr_premier_>ai_addrlen);

freeaddrinfo(adr_premier);
```

Il faudrait y ajouter des vérifications : échec des fonctions, absece de résultats, etc.

On trouvera une utilisation plus détaillée dans l'exemple client-echo.c.

7.3.2 Préparation d'une adresse locale

Dans l'exemple ci-dessus, le troisième paramètre de getaddrinfo() est un pointeur nul, mais on peut s'en servir pour transmettre l'adresse d'une structure addrinfo qui sert à préciser ce que l'on veut.

Les champs pertinents (les plus intéressants) :

- ai_family qui indique la ou les familles d'adresses voulues : constante AF_INET pour ipv4, AF_INET6 pour ipv6, AF_UNSPEC (par défaut) pour l'un ou l'autre.
- ai_socktype indique si on ne doit rechercher que certains types de sockets (SOCK_STREAM, SOCK_DGRAM) ou tous (O).
- ai_flags : combinaison d'indicateurs divers. Y mettre AI_PASSIVE pour un serveur qui doit accepter des connexions sur ses différentes adresses réseau.

Les autres doivent être initialisés, 0 est une valeur par défaut raisonnable.

L'initialisation se fait élégamment grâce aux "Designated Initializers" introduits par la norme C99. Exemple ⁵

```
struct addrinfo indications_client = { // ipv4 ou ipv6
    .ai_family = AF_UNSPEC,
    .ai_socktype = SOCK_STREAM
};
struct addrinfo indications_serveur = { // pour un serveur IPv6
    .ai_family = AF_INET6,
    .ai_flags = AI_PASSIVE
};
```

^{5.} Avec ce type d'initialisation des structures, les champs non spécifiés sont initialisés à 0.

7.3.3 Examen d'une adresse : getnameinfo()

La fonction 'getnameinfo()' réalise la conversion dans l'autre sens : à partir d'une adresse de socket réseau, obtenir une description du numéro IP de la machine et du numéro de service/port.

Les paramètres sont

- un pointeur sur la structure contenant l'adresse, et sa taille
- l'adresse d'un tampon pour y ranger le nom de la machine, et sa longueur
- l'adresse d'un tampon pour le port, et sa longueur.
- une combinaison d'indicateurs : NI_NUMERICHOST et NI_NUMERICSERV, pour avoir les indications sous forme numérique.

Un exemple : programme de résolution d'adresses.

Le programme qui suit s'exécute en ligne de commande. Il prend en paramètre une série de noms de machines ou d'adresses

Pour chaque machine il affiche les adresses IP numériques sous forme numérique IPv4 (décimal pointé) ou IPv6 (hexadécimal).

```
1
     resolution.c
     Résolution d'adresses
5
   #include <unistd.h>
   #include <stdio.h>
   #include <stdlib.h>
10
   #include <sys/socket.h>
   #include <netinet/in.h>
   #include <arpa/inet.h>
   #include <netdb.h>
15 #include imits.h>
   void resoudre nom(const char nom machine[]);
    int main(int argc, char *argv[])
20
   {
        if (argc == 1) {
            printf("usage:_%s_adresses...\n", argv[0]);
            return EXIT FAILURE;
        }
25
       for (int i = 1; i < argc; i++) {
            resoudre_nom(argv[i]);
       return EXIT SUCCESS;
   }
```

```
30
    void resoudre nom(const char nom machine[])
    {
        printf("*_Résolution_de_%s\n", nom_machine);
        struct addrinfo *adr liste adresses;
35
        // le type de socket est précisé pour n'avoir qu'une réponse par numéro IP
        struct addrinfo indications = {
            .ai_family = AF_UNSPEC,
            .ai_socktype = SOCK_STREAM
40
        };
        int r = getaddrinfo(nom machine, NULL,
                &indications,
                & adr_liste_adresses);
45
        if (r != 0) {
            printf("-_échec_de_la_résolution\n");
            return;
        for (struct addrinfo *ptr = adr_liste_adresses;
50
                ptr != NULL;
                ptr = ptr->ai_next) {
            // conversion adresse -> hote
            char ip_hote[HOST_NAME_MAX]; // taille max FQDN, RFC 1035
            getnameinfo(ptr->ai addr, ptr->ai addrlen,
55
                    ip hote, sizeof(ip hote),
                    NULL, 0, // port non utilisé
                    NI NUMERICHOST);
            printf("->_%s\n", ip_hote);
60
        printf("\n");
        freeaddrinfo(adr liste adresses);
    }
```

7.3.4 Adresse associée à un socket

A partir d'un "field descriptor" ouvert, ces deux fonctions permettent de retrouver l'adresse

- du socket auguel il est lié (local)
- du socket "pair" auquel il est connecté (distant)

Paramètres:

- le descripteur,
- un pointeur sur un "conteneur d'adresse de socket" (de préférence une structure sockaddr_storage pour avoir la compatibilité ipv4/ipv6),
- un pointeur sur un entier qui recevra la longueur de l'adresse.

7.4 Fermeture d'un socket

Un socket peut être fermé par close() ou par shutdown().

```
int shutdown(int fd, int how);
```

Un socket est bidirectionnel, le paramètre how indique quelle(s) moitié(s) on ferme : SHUT_RD pour l'entrée, SHUT_WR pour la sortie, SHUT_RDWR pour les deux (équivaut à close()).

7.5 Communication par datagrammes (UDP)

7.5.1 Création d'un socket

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
int socket(int domain, int type, int protocol);
```

Cette fonction construit un socket et retourne un numéro de descripteur.

Pour une liaison par datagrammes via Internet, indiquez famille d'adresses, le type SOCK_DGRAM et le protocole par défaut 0.

Retourne -1 en cas d'échec.

7.5.2 Connexion de sockets

La fonction connect met en relation un socket (de cette machine) avec un autre socket désigné, qui sera le correspondant par défaut" pour la suite des opérations.

7.5.3 Envoi de datagrammes

Sur un socket connecté (voir ci-dessus), on peut expédier des datagrammes (contenus dans un tampon t de longueur n) par write(sockfd,t,n).

La fonction send()

```
int send(int s, const void *msg, size t len, int flags);
```

permet d'indiquer des *flags*, par exemple MSG_DONTWAIT pour une écriture non bloquante. Enfin, sendto() envoie un datagramme à une adresse spécifiée, sur un socket connecté ou non.

7.5.4 Réception de datagrammes

Inversement, la réception peut se faire par un simple read(), par un recv() (avec des flags), ou par un recvfrom, qui permet de remplir une structure avec l'adresse from du socket émetteur.

7.5.5 Exemple UDP: serveur d'écho

Principe:

- Le client envoie une chaîne de caractères au serveur.
- Le serveur l'affiche, la convertit en minuscules, et la réexpédie.
- Le client affiche la réponse.

Usage:

- sur le serveur : serveur-echo numéro-de-port
- pour chaque client : client echo nom-serveur numéro-de-port "message à expédier"

Le client .

```
./client-echo hote port "chaine de texte"
15
     L'hote peut être un nom de machine, ou une adresse numérique IPv4/IPv6
     Le port un nom de service ou un numéro
     */
   #include <unistd.h>
20 #include <sys/types.h>
   #include <sys/socket.h>
   #include <netinet/in.h>
   #include <signal.h>
   #include <stdio.h>
25 #include <netdb.h>
   #include <string.h>
   #include <stdlib.h>
   #include <arpa/inet.h>
30 #define TAILLE TAMPON 1000
    int fd_serveur;
    void abandon(char message[])
35
        printf("CLIENT>_Erreur_fatale\n");
        perror(message);
        exit(EXIT FAILURE);
    }
40
    int socket_vers_serveur_datagrammes(const char *serveur, const char *service)
    {
        struct addrinfo *adr_liste_adresses;
        int r = getaddrinfo(serveur, service, NULL, & adr liste adresses);
45
        if (r != 0) {
            printf("Erreur_%s\n", gai_strerror(r));
            abandon("Echec_de_résolution_d'adresses");
        };
        int fd = -1;
50
        for (struct addrinfo *ptr = adr_liste_adresses;
                ptr != NULL;
                ptr = ptr->ai_next) {
55
            fd = socket(ptr->ai_family, SOCK_DGRAM, 0);
            if (fd < 0) {
                continue;
            }
            r = connect(fd, ptr->ai_addr, ptr->ai_addrlen);
60
            if (r < 0) {
                close(fd);
                fd = -1;
            } else {
```

```
break; // on a trouvé un socket qui marche.
 65
             }
         freeaddrinfo(adr_liste_adresses);
         return fd;
 70
     int main(int argc, char *argv[])
         /* 1. réception des paramètres de la ligne de commande */
         if (argc != 4) {
 75
             printf("Usage:_%s_hote_port_message\n", argv[0]);
             abandon("nombre_de_paramètres_incorrect");
         char * nom serveur = argv[1];
         char * nom_service = argv[2];
 80
         char * requete = argv[3];
         /* 2. Initialisation du socket */
         fd serveur = socket vers serveur datagrammes(nom serveur, nom service);
 85
         /* 3. Envoi de la requête */
         printf("envoi>_%s\n", requete);
         int longueur requete = strlen(requete) + 1;
         if (send(fd serveur, requete, longueur requete, 0) < 0) {</pre>
 90
             abandon("Envoi_requete");
         };
         /* 4. Lecture de la réponse */
         char reponse[TAILLE_TAMPON];
         int longueur reponse = recv(fd serveur, reponse, TAILLE TAMPON, 0);
 95
         if (longueur reponse < 0) {</pre>
             abandon("Attente_réponse");
         printf("réponse>_%\n", reponse);
100
         close(fd_serveur);
         printf("fin >\n");
         return EXIT SUCCESS;
     }
```

Exercice : faire en sorte que le client réexpédie sa requête si il ne reçoit pas la réponse dans un délai fixé. Fixer une limite au nombre de tentatives.

Le serveur :

```
1 /*
    Echo-Datagrammes/serveur-echo.c - Réception de datagrammes

Exemple de serveur qui

- ouvre un socket (IPV6) sur un port en mode non-connecté
```

```
    affiche les messages (chaînes de caractères) qu'il reçoit par ce socket,

     ainsi que leur provenance.
     - envoie une réponse : la chaine en majuscules
     */
10
   #include <unistd.h>
   #include <sys/types.h>
   #include <sys/socket.h>
15 #include <netinet/in.h>
   #include <signal.h>
   #include <stdio.h>
   #include <stdlib.h>
   #include <arpa/inet.h>
20 #include <ctype.h>
   #include <string.h>
   #include <stdbool.h>
   #include <netdb.h>
25 #define FAMILLE AF_INET6
   #define TAILLE TAMPON 1000
    static int fd;
30 void abandon(char message[])
        printf("SERVEUR>_Erreur_fatale\n");
        perror(message);
        exit(EXIT_FAILURE);
35
   }
    void arreter serveur(int signal)
    {
        close(fd);
40
        printf("SERVEUR>_Arrêt_du_serveur_(signal_%d)\n", signal);
        exit(EXIT_SUCCESS);
   }
    int socket_serveur_datagrammes(const char *service)
45
        struct addrinfo indications = {
            .ai family = FAMILLE,
            .ai_flags = AI_PASSIVE
        };
50
        struct addrinfo *adr_liste_adresses;
        int r = getaddrinfo(NULL, service, & indications, & adr_liste_adresses);
        if (r != 0) {
            printf("Erreur_%s\n", gai_strerror(r));
55
            abandon("Echec_de_résolution_d'adresses");
        };
```

```
int fd = -1;
         for (struct addrinfo *ptr = adr_liste_adresses;
 60
                 ptr != NULL;
                 ptr = ptr->ai_next) {
             fd = socket(ptr->ai family, SOCK DGRAM, 0);
             if (fd < 0) {
                 continue;
 65
             }
             r = bind(fd, ptr->ai_addr, ptr->ai_addrlen);
             if (r < 0) {
                 close(fd);
                 fd = -1;
 70
             } else {
                 break; // on a trouvé un socket qui marche.
             }
         }
         freeaddrinfo(adr liste adresses);
 75
         return fd;
     }
     int fabriquer_reponse(const char requete[], char reponse[])
     {
 80
         int taille = 0;
         while (requete[taille] != '\0') {
             reponse[taille] = toupper(requete[taille]);
             taille++;
         };
 85
         return taille;
     }
     int main(int argc, char *argv[])
 90
         /* 1. réception des paramètres de la ligne de commande */
         if (argc != 2) {
             printf("usage:_%s_port\n", argv[0]);
             abandon("mauvais nombre de paramètres");
 95
         char * nom service = argv[1];
         /* 2. Si une interruption se produit, arrêt du serveur */
         /* signal(SIGINT, arreter_serveur); */
100
         struct sigaction a = {
             .sa handler = arreter_serveur,
             .sa\ flags = 0,
         };
105
         sigemptyset(&a.sa_mask);
         sigaction(SIGINT, &a, NULL);
```

```
/* 3. Initialisation du socket de réception */
110
         int fd = socket_serveur_datagrammes(nom_service);
         if (fd < 0) {
             abandon("socket");
         }
115
         printf("SERVEUR>_Le_serveur_écoute_le_port_%s\n",
                 nom_service);
         while (true) {
120
             struct sockaddr storage adresse client;
             char tampon requete[TAILLE TAMPON],
                     tampon reponse[TAILLE TAMPON];
             /* 4. Attente d'un datagramme (requête) */
125
             socklen t taille adresse client = sizeof (adresse client);
             ssize_t lg_requete = recvfrom(fd, tampon_requete, TAILLE_TAMPON,
                     0, /* flags */
                     (struct sockaddr *) &adresse_client,
130
                     & taille_adresse_client);
             if (lg_requete < 0) {</pre>
                 abandon("recvfrom");
             }
135
             /* 5. Affichage message avec sa provenance et sa longueur */
             char hote client[INET6 ADDRSTRLEN];
             char port client[8];
             getnameinfo((struct sockaddr *) & adresse_client, taille_adresse_client,
                     hote_client, sizeof (hote_client),
140
                     port client, sizeof (port client),
                     NI NUMERICHOST | NI_NUMERICSERV
                     );
             printf("%s:%s_[%ld]\t:_\%s\n",
145
                     hote client, port client, lg requete, tampon requete);
             /* 6. Fabrication d'une réponse */
             int taille reponse = fabriquer reponse(tampon requete, tampon reponse);
150
             /* 7. Envoi de la réponse */
             if (sendto(fd,
                     tampon reponse,
155
                     taille_reponse,
                     (struct sockaddr *) &adresse client,
                     sizeof adresse_client) < 0) {</pre>
```

```
abandon("Envoi_de_la_réponse");

160 }

/* on ne passe jamais ici */
return EXIT_SUCCESS;
}
```

7.6 Communication par flots de données (TCP)

La création d'un socket pour TCP se fait ainsi

```
int fd;
..
fd = socket(AF_INET,SOCK_STREAM,0);
```

7.6.1 Programmation des clients TCP

Le socket d'un client TCP doit être relié (par connect()) à celui du serveur, et il est utilisé ensuite par des read() et des write(), ou des entrées-sorties de haut niveau fprintf(), fscanf(), etc. si on a défini des flots par fdopen().

7.6.2 Exemple: client web

```
/* TCP—Flots/client—web.c */
    /*
       Interrogation d'un serveur web
 5
       Usage:
       client-web serveur port adresse-document
       retourne le contenu du document d'adresse
10
       http://serveur:port/adresse_document
      Exemple:
       client—web www.info.prive 80 /index.html
15
      Fonctionnement:
      – ouverture d'une connexion TCP vers serveur:port
                               GET adresse—document HTTP/1.0[cr][lf][cr][lf]

– envoi de la requête

affichage de la réponse

20
   #include <unistd.h>
   #include <sys/types.h>
```

```
#include <sys/socket.h>
   #include <netinet/in.h>
25 #include <signal.h>
   #include <stdio.h>
   #include <netdb.h>
   #include <string.h>
   #include <stdlib.h>
30 #include <stdbool.h>
   #define CRLF "\r\n"
   #define TAILLE TAMPON 1000
35
   void abandon(char message[])
        perror(message);
        exit(EXIT_FAILURE);
40
    /* — connexion vers un serveur TCP ———
    int ouvrir connexion tcp(const char hote[], const char service[])
45
        // construction adresse du serveur à contacter
        struct addrinfo indications = {
            .ai family = AF UNSPEC,
            .ai_socktype = SOCK_STREAM
        };
50
        struct addrinfo *premier;
        int r = getaddrinfo(hote, service, & indications, & premier);
        if (r != 0 ) {
55
            abandon("Adresse_serveur_incorrecte");
        }
        if (premier == NULL) {
            abandon("Adresse_serveur_inconnue");
60
        // création prise, et connexion à l'adresse
        int fd = socket(premier->ai family, SOCK STREAM, 0);
        if (fd < 0) {
65
            abandon("échec_création_socket");
        if (connect(fd, (struct sockaddr *) premier->ai_addr,
                premier->ai addrlen) < 0) {</pre>
            abandon("Echec_connexion");
70
        }
        freeaddrinfo(premier);
```

```
return (fd);
 75
     void demander document(int fd, char adresse document[])
 80
     {
         char requete[TAILLE_TAMPON];
         /* constitution de la requête, suivie d'une ligne vide */
         int longueur = snprintf(requete, TAILLE_TAMPON,
                 "GET_%s_HTTP/1.0" CRLF CRLF,
 85
                 adresse document);
         write(fd, requete, longueur); /* envoi */
     }
 90
     void afficher reponse(int fd)
         while (true) {
             /* lecture par bloc */
 95
             char tampon[TAILLE_TAMPON];
             int longueur = read(fd, tampon, TAILLE_TAMPON);
             if (longueur <= 0) {</pre>
                 break;
100
             write(1, tampon, longueur); /* copie sur sortie standard */
         };
     }
     /* — main ——
105
     int main(int argc, char *argv[])
         /* pour tests :
         char *hote = "127.0.0.1";
110
         char *service = "80";
         char *adresse document = "/";
         */
         if (argc != 4) {
115
             printf("Usage:_%s_hote_service_adresse-document\n",
                     argv[0]);
             abandon("nombre_de_paramètres_incorrect");
         }
120
         char * hote = argv[1];
         char * service = argv[2];
         char * adresse_document = argv[3];
         int fd = ouvrir_connexion_tcp(hote, service);
```

```
demander_document(fd, adresse_document);
    afficher_reponse(fd);
    close(fd);

return EXIT_SUCCESS;
130 }
```

Remarque : souvent il est plus commode de créer des flots de haut niveau au dessus du socket (voir fdopen()) que de manipuler des read et des write. Voir dans l'exemple suivant.

7.6.3 Réaliser un serveur TCP

Un serveur TCP doit traiter des connexions venant de plusieurs clients.

Après avoir créé et nommé le socket, le serveur spécifie qu'il accepte les communications entrantes par listen(), et se met effectivement en attente d'une connexion de client par accept ().

Le paramètre backlog indique la taille maximale de la file des connexions en attente. Sous Linux la limite est donnée par la constante SOMAXCONN (qui vaut 128), sur d'autres systèmes elle est limitée à 5.

La fonction accept () retourne un autre socket, qui sert à la communication avec le client. L'adresse du client peut être obtenue par les paramètres addr et addrlen.

En général, les serveurs TCP doivent traiter simultanément des connexions venant de plusieurs clients. La solution habituelle est de lancer, après l'appel à accept() un processus fils (par fork())qui traite la communication avec un seul client.

Ceci induit une gestion des processus, donc des signaux liés à la terminaison des processus fils.

Chapitre 8

Exemples TCP: serveurs Web

Dans ce qui suit nous présentons un serveur Web rudimentaire, capable de fournir des pages Web construites à partir des fichiers d'un répertoire. Nous donnons deux implémentations possibles, à l'aide de processus lourds et légers.

Attention : ces serveurs ne traitent que les requêtes GET de HTTP/1.0, et ignorent les entêtes HTTP, les "keep-alive", qui gardent les connexions ouvertes etc.

8.1 Serveur Web (avec processus)

8.1.1 Principe et pseudo-code

Cette version suit l'approche traditionnelle. Un processus est créé chaque fois qu'un client contacte le serveur.

Pseudo-code:

```
ouvrir socket serveur (socket/bind/listen)
répéter indéfiniment
| attendre l'arrivée_d'un client (accept)
| créer un processus (fork) et lui déléguer
| la communication avec le client
fin-répeter
```

8.1.2 Code du serveur

```
#include <unistd.h>
   #include <sys/socket.h>
15 #include <sys/wait.h>
   #include <netinet/in.h>
   #include <arpa/inet.h>
   #include <signal.h>
   #include <stdio.h>
20 #include <stdlib.h>
   #include <stdbool.h>
   #include <netdb.h>
   #include <limits.h>
25 #include "constantes.h"
   #include "reseau.h"
   #include "traitement-client.h"
30 /* variable globale, pour partager
              avec traitement signal fin serveur */
    bool serveur_en_marche;
35
   static void arreter_serveur(/* int numero_signal */)
        serveur en marche = false;
40
   static void attendre_sous_serveur(/* int numero_signal */)
        /* cette fonction est appelée chaque fois
           qu'un signal SIGCHLD
           indique la fin d'un processus fils au moins . */
45
        while (waitpid(-1, NULL, WNOHANG) > 0) {
            /* attente des fils arrêtés, tant qu'il y en a */
            continue;
        }
    }
50
    static void installer_signaux()
        struct sigaction action int, action chld;
        /* arrêt du serveur si signal SIGINT */
55
        action_int.sa_handler = arreter_serveur;
        sigemptyset(&action int.sa mask);
        action int.sa flags = 0;
        sigaction(SIGINT, &action_int, NULL);
60
        /* attente fils si SIGCHLD */
        action chld.sa handler = attendre sous serveur;
        sigemptyset(&action_chld.sa_mask);
```

```
action_chld.sa_flags = SA_NOCLDSTOP;
         sigaction(SIGCHLD, &action_chld, NULL);
 65
    }
     static void afficher informations client(int fd client, int numero client)
         struct sockaddr storage adresse client;
 70
         socklen_t long_adresse_client = sizeof adresse_client;
         char hote[HOST NAME MAX];
         char service[20];
 75
         getpeername(fd client,
                 (struct sockaddr *) &adresse client, &long adresse client);
         getnameinfo((struct sockaddr *)& adresse client,
                 long_adresse_client,
                 hote, sizeof(hote),
 80
                 service, sizeof(service),
                 NI NUMERICHOST | NI NUMERICSERV);
         printf(">_client_%d_:_%s_[%s]\n", numero_client, hote, service);
     }
 85
     static void demarrer_serveur(const char port[], char repertoire[])
         installer signaux();
 90
         serveur en marche = true;
         int fd serveur = ouvrir serveur tcp(port);
         printf(">_Serveur_" VERSION
                "_(port=%s,_répertoire_de_documents=\"%s\")\n",
 95
                port, repertoire);
         for (int numero_client = 1; serveur_en_marche; numero_client++) {
             int fd client = ouvrir client(fd serveur);
             afficher_informations_client(fd_client, numero_client);
100
             if (fork() == 0) {
                 close(fd serveur);
                 servir client(fd client, repertoire);
                 close(fd_client);
                 exit(EXIT SUCCESS);
105
             }
             close(fd_client);
         shutdown(fd serveur, SHUT RDWR);
         printf("> Arrêt du serveur\n");
110
     }
```

```
static void usage(char prog[])
115
     {
         printf("Usage_:_%s_[options\n\n", prog);
         printf("Options_:"
                "-h\tcemessage\n"
                "-p\_port \ tport\_du\_serveur\_\_\_\_\_[\%s] \ n"
120
                "-d_dir_\trépertoire_des_documents_[%s]\n",
                PORT_PAR_DEFAUT, REPERTOIRE_PAR_DEFAUT);
     }
125
     int main(int argc, char * argv[])
         char *port = PORT PAR DEFAUT;
         char *repertoire = REPERTOIRE PAR DEFAUT; /* la racine
                                                      des documents */
130
         while ((c = getopt(argc, argv, "hp:d:")) != -1)
             switch (c) {
             case 'h':
                 usage(argv[0]);
                 exit(EXIT SUCCESS);
135
                 break;
             case 'p':
                 port = optarg;
                 break:
140
             case 'd':
                 repertoire = optarg;
                 break;
             case '?':
                 fprintf(stderr, "Option_inconnue_-%c._"
                          "-h_pour_aide.\n",
145
                          optopt);
                 break;
             };
         demarrer serveur(port, repertoire);
150
         exit(EXIT_SUCCESS);
     }
```

8.1.3 Discussion de la solution

Un avantage est la simplicité de la solution, et sa robustesse : une erreur d'exécution dans un processus fils est normalement sans incidence sur le fonctionnement des autres parties du serveur.

En revanche, la création d'un processus est une opération relativement coûteuse, qui introduit un temps de latence au début de chaque communication. D'où l'idée de lancer les processus avant d'en avoir besoin (préchargement), et de réutiliser ceux qui ont terminé leur tâche.

8.2 Serveur Web (avec threads)

8.2.1 Principe et pseudo-code

Les processus légers permettent une autre approche : on crée préalablement un pool" de processus que l'on bloque. Lorsqu'un client se présente, on confie la communication à un processus inoccupé.

```
ouvrir socket serveur (socket/bind/listen)
créer un pool de processus
répéter indéfiniment
| attendre l'arrivée_d'un client (accept)
| trouver un processus libre, et lui
| confier la communication avec le client
fin-répeter
```

8.2.2 Code du serveur

```
1 /* serveur—web.c */
       Serveur TCP
 5
       serveur web, qui renvoie les fichiers (textes)
      d'un répertoire sous forme de pages HTML
     usage : serveur—web [-p port] [-d repertoire]
10
     exemple: serveur—web —p 8000 —d /usr/doc/exemples
      Version basée sur les threads. Au lieu de créer
     un processus par connexion, on gère un pool de tâches
      (sous—serveurs).
15

    au démarrage du serveur les sous-serveurs sont créés,

      et bloqués par un verrou

    quand un client se connecte, la connexion est

      confiée à un sous-serveur inactif, qui est débloqué
     pour l'occasion.
20
   #include <pthread.h>
   #include <unistd.h>
   #include <sys/types.h>
25 #include <sys/errno.h>
   #include <sys/socket.h>
   #include <sys/wait.h>
   #include <sys/stat.h>
   #include <netinet/in.h>
30 #include <arpa/inet.h>
   #include <signal.h>
   #include <stdio.h>
```

```
#include <stdlib.h>
   #include <stdbool.h>
35 #include <netdb.h>
   #include <bits/local_lim.h>
   #include "constantes.h"
   #include "reseau.h"
   #include "traitement-client.h"
40
   #define NB_SOUS_SERVEURS 5
    struct DonneesThread {
45
        pthread t id; // identificateur de thread
        pthread mutex t verrou;
        bool actif; // sous-serveur occupé
        int fd; // socket du client
        char *racine_documents;
50
   };
    // variables globales
    struct DonneesThread threads[NB SOUS SERVEURS];
    bool serveur en marche;
55
    Traitement des signaux
60
   void arreter_serveur(/* int numero_signal */)
        serveur_en_marche = false;
    }
65
   /* -
      sous serveur
   void *executer_sous_serveur(void *ptr)
70
        struct DonneesThread *adr donnees = ptr;
        while (true) {
            pthread mutex lock(&adr donnees->verrou);
            servir_client(adr_donnees->fd,
                    adr donnees->racine documents);
75
            close(adr_donnees->fd);
            adr_donnees->actif = false;
        return NULL; /* jamais exécuté */
    }
80
   void creer_sous_serveurs(char repertoire[])
    {
```

```
for (int k = 0; k < NB_SOUS_SERVEURS; k++) {</pre>
 85
             struct DonneesThread *adr donnees = &(threads[k]);
             adr_donnees->actif = false;
             adr_donnees->racine_documents = repertoire;
             pthread mutex init(&adr donnees->verrou, NULL);
             pthread mutex lock(&adr donnees->verrou);
 90
             pthread create(&adr donnees->id, NULL,
                     executer_sous_serveur, adr_donnees);
         }
     }
 95
    void supprimer sous serveurs()
         for (int k = 0; k < NB SOUS SERVEURS; k++) {
             pthread_kill(threads[k].id, SIGKILL);
         }
100
     }
     void affecter sous serveur(int numero client, int fd client)
         struct sockaddr storage a;
105
         socklen_t l = sizeof a;
         getsockname(fd_client, (struct sockaddr *) &a, &l);
         char ip[HOST_NAME_MAX], port[20];
         getnameinfo((struct sockaddr *) & a, I,
             ip, sizeof(ip),
110
             port, sizeof(port),
                 NI_NUMERICHOST | NI_NUMERICSERV);
         /* recherche d'un sous-serveur inoccupé */
         for (int k = 0; k < NB_SOUS_SERVEURS; k++) {</pre>
115
             if (!threads[k].actif) {
                 // affectation du travail et déblocage
                 printf(">_client_%d_[%s_port_%s]_traité_par_sous-serveur_%d\n",
                          numero_client, ip, port, k);
                 threads[k].fd = fd_client;
120
                 threads[k].actif = true;
                 pthread mutex unlock(&threads[k].verrou);
                 return;
             }
         }
125
         // tout le monde est occupé...
         printf(">_client_%d_[%s_port_%s]_rejeté_(surcharge)\n",
                 numero_client, ip, port);
         close(fd_client);
     }
130
        demarrer serveur : crée le socket serveur
        et lance des processus pour chaque client
```

```
135
     void demarrer serveur(const char port[], char racine documents[])
         printf(">_Serveur_" VERSION "+threads_"
                 "(port=%s,_répertoire_de_documents=\"%s\")\n",
140
                 port, racine documents);
         /* signal SIGINT -> arrêt du serveur */
         struct sigaction action_fin = {
             .sa_flags = 0
145
         };
         sigemptyset(&action_fin.sa_mask);
         sigaction(SIGINT, &action_fin, NULL);
         /* création du socket serveur et du pool de sous-serveurs */
150
         serveur_en_marche = true;
         int fd serveur = ouvrir serveur tcp(port);
         creer sous serveurs(racine documents);
         /* boucle du serveur */
155
         int numero client = 0;
         while (serveur_en_marche) {
             int fd_client = ouvrir_client(fd_serveur);
             numero_client++;
             affecter sous serveur(numero client, fd client);
160
         }
         printf("=>_fin_du_serveur\n");
         supprimer_sous_serveurs();
         shutdown(fd\_serveur, SHUT\_RDWR); /* utile ? */
         close(fd_serveur);
165
     }
     /*
     void usage(char prog[])
170
         printf("Usage_:_%s_[options\n\n", prog);
         printf("Options_:"
                 "-h\tcemessage\n"
                 "-p\_port\tport\_du\_serveur\_\_\_\_[\%s]\n"
                 "-d_dir_\trépertoire_des_documents_[%s]\n",
175
                 PORT PAR DEFAUT, REPERTOIRE PAR DEFAUT);
     }
     int main(int argc, char *argv[])
180
         char *port = PORT PAR DEFAUT;
         char *racine documents
                 = REPERTOIRE PAR DEFAUT; /* racine des documents */
         char c;
185
```

```
while ((c = getopt(argc, argv, "hp:d:")) != -1)
             switch (c) {
                 case 'h':
                     usage(argv[0]);
190
                     exit(EXIT SUCCESS);
                     break;
                 case 'p':
                     port = optarg;
                     break;
195
                 case 'd':
                     racine documents = optarg;
                     break;
                 case '?':
                     fprintf(stderr,
200
                              "Option_inconnue_-%c._-h_pour_aide.\n", optopt);
                     break ·
         demarrer serveur(port, racine documents);
         exit(EXIT SUCCESS);
205
```

8.2.3 Discussion de la solution

Les inconvénients de cette solution sont symétriques de ses avantages. Les processus légers partageant une grande partie leur espace mémoire, le crash d'un processus léger risque d'emporter le reste du serveur.

On peut utiliser le même mécanisme de pool de processus" avec des processus classiques. La difficulté technique réside dans la transmission le descripteur résultant de l'accept() du serveur vers un processus fils. Dans la première solution (fork() pour chaque connexion) le fils est lancé *après* l'accept(), et peut donc hériter du descripteur. Dans le cas d'un préchargement de processus fils, ce n'est plus possible.

Pour ce faire, on peut utiliser le mécanisme (assez baroque) de transmission des *informations de service* (Ancillary messages à travers une liaison par socket Unix entre deux processus : des options convenables de sendmsg() permettent de faire passer un ensemble de descripteurs de fichiers d"un processus à un autre (qui tournent sur la même machine, puisqu'ils communiquent par un socket Unix).

8.3 Parties communes aux deux serveurs

8.3.1 Déclarations et entêtes de fonctions

```
/* Serveur Web - constantes.h */
#ifndef CONSTANTES_H
#define CONSTANTES_H

#define CRLF "\r\n"
#define VERSION "MegaSoft_2019.20.08_pour_Unix"
#define CHARSET "utf-8"
```

```
#define PORT_PAR_DEFAUT "8000"
#define REPERTOIRE_PAR_DEFAUT "/tmp"
#endif
```

8.3.2 Les fonctions réseau

```
— serveur_tcp() : création du socket du serveur TCP.
 — attendre_client()
 1 /*
      Projet serveurs Web — reseau.c
     Fonctions réseau
 5
    #include <stdio.h>
    #include <stdlib.h>
    #include <unistd.h>
   #include <stdbool.h>
10
   #include <sys/types.h>
   #include <sys/errno.h>
   #include <sys/socket.h>
   #include <sys/wait.h>
15 #include <sys/stat.h>
   #include <netinet/in.h>
    #include <signal.h>
    #include <netdb.h>
20
    #include "reseau.h"
    /**
    * démarre un service TCP sur le port indiqué
25
    int ouvrir_serveur_tcp(const char port[])
        struct addrinfo *adr_premier;
30
        struct addrinfo indications = {
            .ai_family = AF_INET6,
            .ai flags = AI PASSIVE
            };
        int r = getaddrinfo(NULL, port, &indications, &adr premier);
35
        if (r != 0) {
            perror("resolution_nom_de_service");
            exit(EXIT_FAILURE);
        int fd = -1;
40
```

```
for (struct addrinfo * ptr = adr_premier; ptr != NULL; ptr = ptr->ai_next) {
            fd = socket(ptr->ai family, SOCK STREAM, 0);
            if (fd < 0) {
                continue;
45
            }
            r = bind(fd, ptr->ai addr, ptr->ai addrlen);
            if (r < 0) {
                    close(fd);
                    fd = -1;
50
                } else {
                    break; // on a trouvé un socket qui marche .
                }
            }
            freeaddrinfo(adr_premier);
            listen(fd, 4);
55
            return fd;
        }
60
         * retourne le file-descriptor du prochain
         * client connecté sur le serveur
         */
        int ouvrir_client(int fd_serveur)
        {
65
            /* A cause des signaux SIGCHLD, la fonction accept()
               peut être interrompue quand un fils se termine.
               Dans ce cas, on relance accept().
            while (true) {
70
                int fd_client = accept(fd_serveur, NULL, NULL);
                if (fd_client > 0) {
                    return fd_client;
                }
                if (errno != EINTR) {
75
                    perror("attente_client");
                    exit(EXIT_FAILURE);
                };
            };
        }
```

8.3.3 Les fonctions de dialogue avec le client

```
projet serveur WEB
      Communication avec un client
 5
    #include <stdio.h>
    #include <stdlib.h>
10 #include <string.h>
   #include <unistd.h>
   #include <stdbool.h>
    #include "constantes.h"
15 #include "traitement-client.h"
    void afficher_entete(FILE* in)
    {
        char *ligne = NULL;
        size_t taille_ligne = 0L;
20
        while (true) {
            ssize_t n = getline(& ligne, &taille_ligne, in);
            printf("—__%s", ligne);
            if (n \le 2) break;
25
        free(ligne);
    }
    void servir_client(int fd_client, const char *racine_documents)
30
        FILE *in = fdopen(fd client, "r");
        // si on attache deux FILEs au même descripteur,
        // la fermeture de l'un entraine la fermeture de l'autre.
        // Ici on veutDonc on duplique.
35
        FILE *out = fdopen(dup(fd_client), "w");
        /* lecture de la première ligne de requête,
         * du genre "GET quelquechose ..." */
        char *ligne = NULL;
40
        size t taille ligne = 0L;
        getline(& ligne, &taille_ligne, in);
        printf(">_%s\n", ligne);
        afficher_entete(in);
        char verbe[100], nom document[100];
45
        sscanf(ligne, "%100s_%100s", verbe, nom_document);
        free(ligne);
        if (strcmp(verbe, "GET") == 0) {
50
            retourner_document(out, nom_document, racine_documents);
        } else {
            repondre_erreur_400(out);
```

```
55
         fflush(out);
         fclose(in);
         fclose(out);
     }
     void transcoder_contenu_fichier(FILE *out, FILE *fichier)
         while (true) {
             int c = fgetc(fichier);
             if (c == EOF \mid\mid c < 0) break;
 65
             switch (c) {
             case '<':
                 fputs("&It;", out);
                 break;
             case '>':
 70
                 fputs(">", out);
                 break;
             case '&':
                 fputs("&", out);
                 break;
 75
             case '\n':
                 fputs(CRLF, out);
                 break;
             default:
                 fputc(c, out);
 80
             };
         }
         /* balises de fin */
         fputs("</listing></center></body></html>"
               CRLF, out);
 85
    }
     void retourner document(FILE *out,
                             const char *nom_document,
                             const char *racine_documents)
 90
    {
         char nom fichier[200];
         snprintf(nom_fichier, 200,
                  "%s%s", racine_documents, nom_document);
 95
         if (strstr(nom_fichier, "/../") != NULL) {
             /* tentative d'accès hors du répertoire ! */
             repondre_erreur_404(out, nom_document);
             return;
         };
100
         FILE * fichier = fopen(nom_fichier, "r");
         if (fichier == NULL) {
             repondre_erreur_404(out, nom_document);
             return;
         };
```

```
105
         fprintf(out,
                 "HTTP/1.1_200_OK" CRLF
                 "Server:_" VERSION CRLF
                 "Content-Type: _text/html; _ " CHARSET CRLF
110
                 CRLF);
         fprintf(out,
                 "<!doctype_html>" CRLF
                 "<html><head>" CRLF
115
                 "<meta_charset=\"" CHARSET "\">" CRLF
                 "<title>Fichier_%</title></head>" CRLF
                 "<body_bgcolor=\"white\">"
                 "<h1>Fichier_%s</h1>" CRLF
                 "<center≫table>"
120
                 "<td_bgcolor=\"yellow\">"
                 "<listing>" CRLF,
                 nom document, nom fichier);
         transcoder_contenu_fichier(out, fichier);
125
    }
     void repondre_erreur_404(FILE *out, const char *nom_document)
         /* envoi de la réponse : entête */
130
         fprintf(out,
                 "HTTP/1.1_404_Not_Found" CRLF
                 "Server:_" VERSION CRLF
                 "Content-Type: _text/html; _charset=" CHARSET CRLF
                 CRLF);
135
         /* corps de la réponse */
         fprintf(out,
                 "<!doctype HTML>" CRLF
                 "<HTML><HEAD>" CRLF
                 "<meta_charset=\"" CHARSET "\">" CRLF
140
                 "<TITLE>404_Not_Found</TITLE>" CRLF
                 "</HEAD>BODY_BGCOLOR=\"yellow\">" CRLF
                 "<H1>Pas trouvé !</H1>" CRLF
                 "Le_document_<font_color=\"red\"><tt>%s</tt></font>_"
                 "demandé<br>n'est_pas_disponible.<P>" CRLF
145
                 "<hr>_Le_webmaster"
                 "</BODY></HTML>" CRLF,
                 nom_document);
         fflush(out);
150 }
     void repondre_erreur_400(FILE *out)
     {
         fprintf(out,
155
                 "<!doctype_html>" CRLF
```

8.3.4 Exercices, extensions...

Exercice: modifier traitement-client pour qu'il traite le cas des répertoires. Il devra alors afficher le nom des objets de ce répertoire, leur type, leur taille et un lien.

Exercice : Utiliser le mécanisme de transmission de descripteur (voir exemple plus loin) pour réaliser un serveur à processus préchargés.

Annexe A

Transmission d'un descripteur

L'exemple ci-dessous montre comment transmettre un descripteur d'un processus à un autre.

```
1
    /*
    exemple adapté de
    http://www.mail—archive.com/
    linux-development-sys@senator-bedfellow.mit.edu/msg01240.html
     (remplacement de alloca par malloc + modifications mineures)
    /* passfd.c — sample program which passes a file descriptor */
10
    /* We behave like a simple /bin/cat, which only handles one argument
          (a file name). We create Unix domain sockets through
         socketpair(), and then fork(). The child opens the file whose
         name is passed on the command line, passes the file descriptor
15
         and file name back to the parent, and then exits. The parent
         waits for the file descriptor from the child, then copies data
         from that file descriptor to stdout until no data is left. The
         parent then exits. */
20 #include <malloc.h>
   #include <fcntl.h>
   #include <stdio.h>
   #include <string.h>
   #include <sys/socket.h>
25 #include <sys/uio.h>
   #include <sys/un.h>
   #include <sys/wait.h>
   #include <unistd.h>
   #include <stdlib.h>
30
    void die (char *message)
        perror(message);
        exit(EXIT FAILURE);
35
   }
```

```
/* Copies data from file descriptor 'from' to file descriptor 'to'
          until nothing is left to be copied.
40
    Exits if an error occurs.
    void copyData (int from, int to)
        char buf[1024];
        int amount;
45
        while ( (amount = read(from, buf, sizeof(buf))) > 0) {
            if (write(to, buf, amount) != amount) {
                die("write");
            }
50
        if (amount < 0)
            die("read");
   }
    /* The child process. This sends the file descriptor. */
   int childProcess (char *filename, int sock)
55
        int fd = open(filename, O RDONLY);
        /* Open the file whose descriptor will be passed. */
60
        if (fd < 0) {
            perror("open");
            return EXIT FAILURE;
        }
65
        /* Send the file name down the socket, including the trailing '\0' */
        struct iovec vector = {
                                   /* some data to pass w/ the fd */
            .iov base = filename,
            .iov len = strlen(filename) + 1
70
        };
        /* Put together the first part of the message.
           Include the file name iovec */
        struct msghdr msg = {
                                  /* the complete message */
75
            .msg_name = NULL,
            .msg namelen = 0,
            .msg iov = \&vector,
            .msg\ iovlen = 1
        };
        /* Now for the control message. We have to allocate room for
80
                  the file descriptor. */
        struct cmsghdr *cmsg;
                                    /* the control message,
                                       which will include the fd */
85
        size t len = sizeof(struct cmsghdr) + sizeof(fd);
       cmsg = malloc(len);
        cmsg_len = len;
```

```
cmsg_>cmsg_level = SOL_SOCKET;
        cmsg->cmsg type = SCM RIGHTS;
90
         /* copy the file descriptor onto the end of
         the control message */
        memcpy(CMSG DATA(cmsg), &fd, sizeof(fd));
95
        msg.msg_control = cmsg;
        msg.msg_controllen = cmsg->cmsg_len;
         if (sendmsg(sock, &msg, 0) != (ssize t) vector.iov len) {
             die("sendmsg");
100
         }
         free (cmsg);
         return EXIT_SUCCESS;
    }
105
     /* The parent process. This receives the file descriptor. */
     int parentProcess (int sock)
     {
        char buf[80];
                                     /* space to read file name into */
110
         struct cmsghdr *cmsg;
                                     /* control message with the fd */
         int fd;
         /* set up the iovec for the file name */
115
         struct iovec vector = {
                                     /* file name from the child */
             .iov base = buf,
             .iov len = 80,
         };
120
         /* the message we're expecting to receive */
         struct msghdr msg = {
                                 /* full message */
             .msg_name = NULL,
             .msg namelen = 0,
             .msg_iov = &vector,
125
             .msg iovlen = 1
         };;
         /* dynamically allocate so we can leave room for the file
                   descriptor */
130
        cmsg = malloc(sizeof(struct cmsghdr) + sizeof(fd));
        cmsg_>cmsg_len = sizeof(struct cmsghdr) + sizeof(fd);
        msg.msg_control = cmsg;
        msg.msg controllen = cmsg->cmsg len;
135
         if (!recvmsg(sock, &msg, 0)) {
             return EXIT FAILURE;
        }
```

```
printf("got_file_descriptor_for_'%s'\n", (char *) vector.iov_base);
140
         /* grab the file descriptor from the control structure */
         memcpy(&fd, CMSG_DATA(cmsg), sizeof(fd));
         copyData(fd, 1);
         free (cmsg);
145
         return EXIT_SUCCESS;
     }
     int main (int argc, char **argv)
150
         int socks[2];
         int status;
         if (argc != 2) {
155
             fprintf(stderr, "only_a_single_argument_is_supported\n");
             return 1;
         }
         /* Create the sockets. The first is for the parent and the
160
                   second is for the child (though we could reverse that
                   if we liked. */
         if (socketpair(PF_UNIX, SOCK_STREAM, 0, socks)) {
             die("socketpair");
         }
165
         if ( fork() == 0 ) { /* child */
             close(socks[0]);
             return childProcess(argv[1], socks[1]);
         }
170
         /* parent */
         close(socks[1]);
         parentProcess(socks[0]);
175
         wait(&status);
         if (WEXITSTATUS(status)) {
             fprintf(stderr, "child_failed\n");
         }
180
         return EXIT_SUCCESS;
     }
```

Annexe B

Documentation

Les documents suivants ont été très utiles pour la rédaction de ce texte et la programmation des exemples :

- C17 draft standard, mise à jour C18 http://www.open-std.org/jtc1/sc22/wg14/www/docs/n2479. pdf
- Unix Frequently Asked Questions http://www.faqs.org/faqs/unix-faq/faq/
- Standard C17 *HP-UX Reference, volume 2 (section 2 and 3, C programming routines).* HP-UX release 8.0, Hewlett-Packard. (Janvier 1991).
- *Advanced Unix Programming*, Marc J. Rochkind, Prentice-Hall Software Series (1985). ISBN 0-13-011800-1.
- Linux online man pages (Distribution Slackware 3.1).
- The GNU C Library Reference Manual, Sandra Loosemore, Richard M. Stallman, Roland McGrath, and Andrew Oram. Edition 0.06, 23-Dec-1994, pour version 1.09beta. Free Software Foundation, ISBN 1-882114-51-1.
- What is multithreading?, Martin McCarthy, Linux Journal 34, Février 1997, pages 31 à 40.
- Systèmes d'exploitation distribués, Andrew Tanenbaum, InterEditions 1994, ISBN 2-7296-0706-4.
- Page Web de Xavier Leroy sur les threads : http://pauillac.inria.fr/~xleroy/linuxthreads

Index

| accept(socket), 47 alarm(), 61 allocation dynamique free(pointeur), 18 malloc(taille), 18 realloc(pointeur,taille, 18 argc, 11 argy, 11 | longjmp(), 17 perror(message), 15 setjmp(), 17 strerror(errnum), 15 errno, 15 exec() famille de fonctions, 70 |
|---|--|
| argv, 11 bind(socket,adresse,longueur), 42 chaîne | exit(status), 15 fclose(fichier), 22 feof(fichier), 23 ferror(dichier), 23 fgetc(fichier), 22 FIFO tuyau nommé, 33 file de messages IPC msgctl(), 86 msgget(), 86 msgrcv(), 86 msgrov(), 86 msgsnd(), 86 FILE*, 21 flock(descripteur,opération), 27 flots d'entrée-sortie, 21 fopen(chemin,mode), 22 fork(), 65 fprintf(fichier,format,valeurs), 22 free(pointeur, 18 fscanf(fichier,format,adresses), 22 fseek(fichier,offset,repere), 23 fstat(descripteur,adressetampon), 31 ftell(fichier), 23 getaddrinfo(), 93, 95 getchar(), 21 getenv(), variables d'environnement, 14 getopt, 12 getpeername(), 96 getpid, 72 |
| errno, 15 | getppid, 72 |

INDEX 131

| getsockname(), 96 | thread, 73 |
|--|---|
| | wait(), 65 |
| IPC | waitpid(), 68 |
| files de messages, 86 | processus léger |
| sémaphores, 84 | pthread_create(), 73 |
| IPC,Inter Process Communication, 79 | pthread exit(), 73 |
| | pthread_mutex_destroy(), 74 |
| kill(), 61 | pthread mutex init(), 74 |
| | pthread mutex lock(), 74 |
| listen(socket,nombre), 47 | pthread mutex trylock(), 74 |
| longjmp, 17 | pthread mutex unlock(), 74 |
| lseek(descripteur,position,repère), 27 | pthread_create(), 73 |
| | pthread_exit(), 73 |
| main | pthread_join(), 73 |
| main(argc,argv), 11 | pthread mutex destroy(), 74 |
| main(void), 11 | pthread mutex init(), 74 |
| malloc(taille), 18 | pthread mutex lock(), 74 |
| mémoire partagée | pthread mutex trylock(), 74 |
| shmat(), 80 | pthread mutex unlock(), 74 |
| shmctl(), 80 | putenv(), variables d'environnement, 14 |
| shmdt(), 80 | puteriv(), variables a environmentent, 14 |
| shmget(), 80 | read |
| mkfifo(chemin,mode), 33 | read(descripteur,tampon,taille), 24 |
| mmap(), 28 | read(socket,tampon,taille), 47 |
| munmap(), 28 | realloc(pointeur,taille), 18 |
| mutex, 74 | recv(socket,tampon,longueur,flags), 46 |
| | recv(socket,tampon,longueur,hags), 40 |
| open(chemin,flags,mode), 24 | |
| opendir(chemin), 32 | remove(chemin), 30 |
| Option de compilation | répertoire |
| C19, 9 | parcours, 32 |
| Options de compilation | rewinddir(DIR *dir), 32 |
| _X_OPEN_SOURCE, 79 | scapf() 21 |
| bibliothèque des threads, 76 | scanf(), 21 |
| POSIX.1-2017, 9 | scanf(format, adresses), 9 |
| 0. 65 | seekdir(DIR *dir, position), 32 |
| pause(), 61 | select(), 36 |
| pclose(fichier), 34 | sémaphore IPC |
| perror(message), 15 | semctl, 84 |
| pipe(fd[2]), 34 | semget, 84 |
| popen(commande,type), 34 | semop, 84 |
| printf(), 21 | sémaphore POSIX |
| printf(format, valeurs), 9 | sem_destroy, 76 |
| prise | sem_getvalue, 76 |
| socket, 41 | sem_init, 76 |
| processus | sem_post, 76 |
| démon, 72 | sem_trywait, 76 |
| fork(), 65 | sem_wait, 76 |
| getpid, 72 | send(socket,tampon,longueur,flags), 46 |
| getppid, 72 | sendto(), 44 |
| légers, 73 | setenv(), variables d'environnement, 14 |
| status, 68 | setjmp(), 17 |

132 INDEX

| shutdown(socket,indic), 47, 97 | tuyau, 33 |
|---|---|
| sigaction(), 62 | de/vers commande, 34 |
| signal POSIX, 62 | nommé, 33 |
| signal POSIX sigaction(), 62 | pipe(fd[2]), 34 |
| signal unix | |
| alarm(), 61 | unsetenv(), variables d'environnement, 14 |
| kill(), 61 | |
| pause(), 61 | variables d'environnement |
| signal(), 59 | getenv(), 14 |
| signal(), 59 | variables d'environnement |
| snprintf(tampon, taille, format, valeurs, 10 | putenv(), 14 |
| socket | setenv(), 14 |
| accept(socket), 47 | unsetenv(), 14 |
| adresse | |
| socket local, 42 | wait(), 65 |
| | waitpid(), 68 |
| bind(), 42 | write |
| connect(socket,adresse,longueur), 47 | write(descripteur,tampon,taille), 24 |
| réseau, 97 | write(socket,tampon,taille), 47 |
| création, 41 | |
| domaine, 41 | |
| listen(socket,nombre), 47 | |
| mode connecté, 46 | |
| prise, 41 | |
| protocole, 41 | |
| communication par datagramme, 41 | |
| communication par flot, 41 | |
| read(socket,tampon,taille), 47 | |
| recvfrom(), 42 | |
| sendto(), 44 | |
| shutdown(socket,indic), 47 | |
| socketpair()), 55 | |
| TCP-IP, 91 | |
| adresses IPv4, 92 | |
| adresses IPv6, 92 | |
| type, 41 | |
| internet, 41 | |
| local, 41 | |
| write(socket,tampon,taille), 47 | |
| socketpair, 34 | |
| socketpair(), 55 | |
| sprintf(tampon, format, valeurs), 10 | |
| sscanf(tampon, format, adresses), 10 | |
| stat(chemin,adressetampon), 31 | |
| stderr, sortie d'erreur, 21 | |
| stden, some dieneur, 21 stdin, entrée standard, 21 | |
| | |
| stdout, sortie standard, 21 | |
| strdup(chaine), 20 | |
| strerror(errnum), 15 | |
| system(chaine), 10 | |
| telldir(DIR *dir), 32 | |