241 fork et création de processus

INF3173

Principes des systèmes d'exploitation

Jean Privat

Université du Québec à Montréal

Hiver 2021

Principes de fork

fork(2)

- Crée une copie de l'appelant
- Parent et enfant auront le même code
- Ils continueront leur exécution indépendamment l'un de l'autre
- Le parent reconnaît son enfant nouvellement créé

Question

• Comment l'enfant reconnaît son parent ?

Algorithme de fork

```
si ressources système insuffisantes alors
    positionner errno;
    retourner -1;
fin
obtenir nouvelle entrée dans la table des processus;
obtenir nouveau numéro de processus:
initialiser table[enfant];
marquer état enfant en cours de création;
« copier » segments mémoire du parent dans l'espace du nouveau;
incrémenter le décompte des fichiers ouverts;
marquer état enfant prêt;
si processus en cours est le parent alors alors
    retourner numéro enfant;
sinon
    retourner 0;
```

Points clés de fork

- Parent et enfant partagent le même code
- Enfant a une copie des données du parent
- Parent et enfant partagent les fichiers ouverts
- La valeur de retour de fork permet de différencier parent et enfant

Exemple de fork

```
#include<stdlib.h>
#include<stdio.h>
#include <unistd.h>
#include<sys/types.h>
int main() {
 pid_t pfils;
  printf("Je suis %d, je commence\n", getpid());
 pfils = fork();
  if (pfils == -1) {
    perror("Echec du fork");
 } else if(pfils == 0) {
    printf("Je suis %d, le fils de %d\n", getpid(), getppid());
 } else {
    printf("Je suis %d, le pere de %d\n", getpid(), pfils);
 }
 printf("Je suis %d, je finis\n", getpid());
```

Plusieurs forks

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

int main() {
    printf("Gen 1\n");
    fork();
    printf("Gen 2\n");
    fork();
    printf("Gen 3\n");
    fork();
    printf("Gen 4\n");
}
```

Copie de la mémoire

La mémoire est « copiée » telle quelle

Il y a des optimisations

- La copie de la mémoire est paresseuse
- Et souvent, elle est juste partagée
- ightarrow Mais le système fait semblant que oui

Il n'y a pas de sémantique particulière

- Les zones sont toutes « copiées »
- code, pile, tas, bibliothèques, etc.
- ightarrow Un processus est responsable de l'organisation de sa mémoire

Attention aux tampons en espace utilisateur

- Les effets peuvent être surprenants
- \rightarrow Pensez à fflush(3) avant

Forkbomb



Dénis de service

- Demande infinie de création de processus
- → Famine CPU, mémoire, table des processus
 - Le nombre de demandes croît exponentiellement
- \rightarrow Chaque processus en engendre 2
 - Il est difficile de guérir
- $\rightarrow\,$ Plus assez de ressource pour lancer un processus qui nettoie tout ça
- ightarrow Dès qu'un processus est tué, un autre prend sa place

Exemples

- En C « for(;;){fork();} »
- En shell « :(){ :|:& };: »

Prévention forkbomb



Limiter le nombre maximal de processus par utilisateur (ou autre)

- ulimit -u commande interne du shell
- /etc/security/limits(conf) configuration globale (PAM)
- setrlimit(2) appel système sous-jacent
- /proc/PID/limits voir les limites de chaque processus

Et si jamais...

- pkill -STOP -u john puis pkill -KILL -u john
- ou redémarrer la machine (et mettre des limites pour la prochaine fois!)

Question

- Pourquoi killall nomcommande ne fonctionne pas directement ?
- Comment encore c'est possible en 2020 ?

Appel système Linux clone



- clone(2) appel système similaire à fork
- Évite certaines limitations de l'API de fork
- clone3(2) version moderne de clone avec une encore meilleure API
- Utilisé pour processus, threads et autres bêtes hybrides

Contexte d'exécution

Contrôle très précis du contexte d'exécution

- Partages mémoires
- Espaces de noms
- Cgroups
- En particulier utilisé pour les conteneurs Linux