Exercice 1

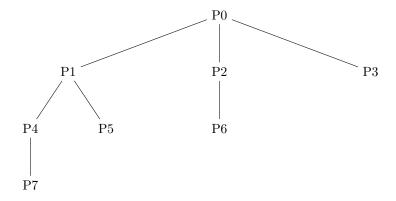
Le programme suivant crée 8 processus en tout. Cela s'explique par le fait que chaque appel à la fonction fork() duplique le processus qui l'exécute, ce qui double le nombre total de processus à chaque fois. Voici le programme :

```
#include<stdio.h>
#include<unistd.h>
#include<stdlib.h>
int main() {
    fork();
    fork();
    fork();
    return EXIT_SUCCESS;
}
```

Déroulement de la création des processus :

- Après le premier appel à fork(), il y a 2 processus (le parent et un enfant).
- Après le deuxième appel à fork(), chaque processus existant (le parent et l'enfant) crée un autre processus, portant le total à 4 processus.
- Enfin, après le troisième appel à fork(), chaque processus existant crée un nouveau processus, portant le total à 8 processus.

Voici l'arbre des processus correspondant :



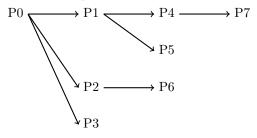
Au total, le programme crée 8 processus.

Exercice 2

Le programme suivant crée plusieurs processus en utilisant la fonction fork(). L'objectif est de dessiner l'arbre généalogique des processus créés :

```
# include <unistd.h>
# include <stdio.h>
int main() {
    pid_t pid; int i;
    for (i=0; i<3;i++) {
        pid = fork();
        if (pid < 0 ){
            printf ("le fork ( ) a échoué \n") ;
        else if (pid == 0){
            printf(" je suis le processus : %d, mon père est : %d\n", getpid(),
             \hookrightarrow getppid());
        }
        else{
            printf("je suis le processus : %d, mon père est : %d\n", getpid(),
             \hookrightarrow getppid());
    }
    return 0 ;
```

À chaque itération du for (exécuté trois fois), un nouveau processus est créé. Voici l'arbre des processus résultant :



1 Exercice 03

Voici un programme en C qui crée 5 processus fils en utilisant la fonction $\mathtt{fork}()$ et attend leur terminaison :

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/wait.h>
#define NUM_PROCESSES 5
int main() {
    \verb|pid_t pids[NUM_PROCESSES]|; // \textit{Tableau pour stocker les PID des processus}|
    \hookrightarrow \quad \mathit{fils}
    int i;
    // Crée 5 processus fils
    for (i = 0; i < NUM_PROCESSES; i++) {</pre>
        pids[i] = fork(); // Crée un processus fils
        if (pids[i] < 0) {</pre>
             // Erreur lors de la création du processus
             perror("Erreur lors de fork");
             exit(EXIT_FAILURE);
        } else if (pids[i] == 0) {
             // Code du processus fils
             printf("Processus fils %d démarre\n", i);
             sleep(1); // Simule une activité
             printf("Processus fils %d se termine\n", i);
             exit(0); // Terminer le processus fils
    }
    // Attendre la fin de chaque processus fils
    for (i = 0; i < NUM_PROCESSES; i++) {</pre>
        waitpid(pids[i], NULL, 0); // Attend la fin du processus fils
    printf("Tous les processus fils sont terminés. Fin du programme
    \hookrightarrow principal.\n");
    return 0;
```

Exercice 5:

Pour décomposer l'expression suivante :

$$y := \left(\frac{(a+b)}{(c-d)} + (e \cdot f)\right) + (a+b) \cdot (c-d)$$

nous identifions les opérations indépendantes que nous pourrions paralléliser. Les tâches sont les suivantes :

- **Tâche 1 (T1)** : Calculer T1 = a + b
- Tâche 2 (T2) : Calculer T2 = c d

```
• Tâche 3 (T3) : Calculer T3 = e \cdot f
```

- Tâche 4 (T4) : Calculer $T4 = \frac{T1}{T2}$ (dépend de T1 et T2)
- Tâche 5 (T5) : Calculer $T5 = T1 \cdot T2$ (dépend de T1 et T2)
- Tâche 6 (T6) : Calculer y = T4 + T3 + T5 (dépend de T3, T4 et T5)

Condition de Bernstein

La condition de Bernstein stipule que deux tâches peuvent être parallélisées si elles n'ont pas de dépendances de données. Dans notre cas :

- Les Tâches 1, 2 et 3 (T1, T2, T3) peuvent être exécutées en parallèle car elles ne partagent pas de variables.
- Les Tâches 4 et 5 dépendent de T1 et T2.
- La Tâche 6 dépend des Tâches 3, 4 et 5.

Ainsi, il est possible de paralléliser cette expression en exécutant T1, T2 et T3 en parallèle, puis en calculant T4 et T5 (qui dépendent de T1 et T2), et enfin en exécutant T6.

Code C utilisant fork()

Voici un exemple de code C qui utilise fork() pour évaluer l'expression parallèlement :

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
int main() {
   int a = 10, b = 20, c = 30, d = 5, e = 2, f = 3;
   int T1, T2, T3, T4, T5;
   float y;
    // Tâche 1: T1 = a + b
   pid_t pid1 = fork();
   if (pid1 == 0) { // Processus fils
       T1 = a + b;
        exit(T1); // Retourne le résultat
    // Tâche 2: T2 = c - d
   pid_t pid2 = fork();
    if (pid2 == 0) { // Processus fils
       T2 = c - d;
        exit(T2); // Retourne le résultat
```

```
}
// Tâche 3: T3 = e * f
pid_t pid3 = fork();
if (pid3 == 0) { // Processus fils
    T3 = e * f;
    exit(T3); // Retourne le résultat
// Attendre les résultats de T1, T2, T3
waitpid(pid1, &status, 0);
T1 = WEXITSTATUS(status);
waitpid(pid2, &status, 0);
T2 = WEXITSTATUS(status);
waitpid(pid3, &status, 0);
T3 = WEXITSTATUS(status);
// Tâche 4: T4 = T1 / T2
T4 = T1 / T2;
// Tâche 5: T5 = T1 * T2
T5 = T1 * T2;
// Tâche 6: y = T4 + T3 + T5
y = T4 + T3 + T5;
// Afficher le résultat
printf("La valeur de y est: %f\n", y);
```

Explication du Code

- Fork : Trois processus fils sont créés pour exécuter les Tâches 1, 2 et 3.
- Exit : Chaque processus fils calcule sa tâche et retourne le résultat via exit().
- Wait : Le processus père attend la fin des fils et récupère les résultats en utilisant waitpid().

Cette approche permet d'évaluer les parties indépendantes de l'expression en parallèle, optimisant ainsi le temps d'exécution.