Sujets de TD n° 5

Exercice 1.

On considère un problème d'une certaine taille. Un programme séquentiel passe 6% de son temps d'exécution dans les opérations d'entrée/sortie. Ce programme est parallélisable mais les opérations d'entrées-sorties ne peuvent être exécutées que par un seul cœur.

Quel est le nombre minimal de cœurs pour que le programme parallèle produise une accélération (speedup) de 10 par rapport au programme séquentiel ?

Exercice 2.

Un programme a une accélération de 9 sur 10 processeurs.

Quelle est la fraction maximale du temps d'exécution séquentiel qui peut correspondre à des opérations purement séquentielles ?

Exercice 3.

NB: cet exercice est inspiré de « Isoefficiency: Measuring the Scalability of Parallel Algorithms and Architectures », A. Grama, A. Gupta and V. Kumar, IEEE Parallel & Distributed Technology, août 1993.

Soit un programme traitant un problème de taille W (W est le nombre total d'opérations à réaliser). On suppose que le temps d'exécution d'une opération est t_c .

Question 1.

Soit $T_0(p)$ le coût total de la parallélisation de ce programme pour p processeurs (communications, synchronisations, etc. — on considère que ce coût est équitablement réparti entre les processeurs). On suppose que le code peut être entièrement parallélisé. Quel est le speedup S(p) de l'exécution parallèle du programme sur p processeurs ?

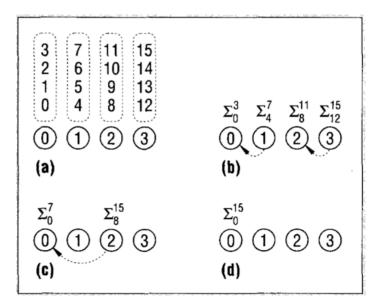
Question 2.

L'efficacité de la parallélisation E est définie comme le speedup divisé par le nombre de processeurs. Donner l'expression de E(p).

Application : on considère un programme qui calcule la somme des éléments d'un vecteur. Si le vecteur comporte n éléments, le programme comporte n opérations (lecture d'un élément, ajout à la somme, instructions de gestion de la boucle de parcours du vecteur). On suppose que le temps d'exécution d'une opération est de une unité de temps.

Question 3.

Ce programme est parallélisé selon le schéma suivant (exemple pour n=16 et p=4) :



Chaque cœur i fait les calculs suivants :

```
res[i] = somme(élts locaux : V[i*N/P] à V[(i+1)*N/P-1]);
j = 1;
tantque j <= p faire
    res[i] = res[i] + res[(i+j%P];
    j = j*2
fintantque</pre>
```

On suppose qu'une communication dure une unité de temps.

Calculer le speedup et l'efficacité obtenus pour P cœurs.