Ecole Polytechnique

# Cours : "Calcul Parallèle"
# Travaux dirigés
# E. Goubault & S. Putot

## TD 2

20 janvier 2014

## 1 Tri pair-impair

On suppose que l'on dispose d'un réseau linéaire de $p$ processeurs $P_1$, ..., $P_p$, c'est à dire que les processeurs sont organisés sur une ligne, et que chacun peut communiquer avec son voisin de gauche et son voisin de droite s'il en a un. On veut trier $n$ entiers, avec $p$ qui divise $n$. Chaque processeur a au départ $\frac{n}{p}$ entiers, et on veut trouver un algorithme parallèle qui permette de faire en sorte que la sous-suite sur $P_i$ soit ordonnée et inférieure à la sous-suite ordonnée $P_j$, pour tout $i < j$. C'est à dire tout simplement que l'on veut trier en parallèle les données réparties sur les processeurs $P_i$.

En s'inspirant du réseau de tri pair-impair vu en cours, écrire un tel algorithme en JAVA. Pour ce faire, on utilisera la classe `Buffer` suivante, pour coder les echanges de données entre chaque processus, chacun implémentant un comparateur du réseau de tri.

```
class Buffer {
    int val;
    Buffer() { val = -1; }

    synchronized void write(int v) {
        while (val!=-1) {
            try { wait(); } catch (InterruptedException e) {};
        };
        val = v;
        notifyAll();
    }

    synchronized int read() {
        while (val==-1) {
            try { wait(); } catch (InterruptedException e) {};
        };
        int n = val;
        val = -1;
        notifyAll();
        return n;
    }
}
```

# 2 Récurrences linéaires

Le problème qui nous préoccupe dans cette section est de calculer efficacement, en parallèle, des suites récurrentes linéaires d'ordre $m \geq 1$, de la forme (pour $i \geq 0$):

$$\begin{array}{lcl} y_0 & = & a_0^0 \\ \cdots & \cdots & \cdots \\ y_{m-1} & = & a_0^{m-1} \\ y_{m+i} & = & a_m^{m+i} y_{m+i-1} + \cdots + a_1^{m+i} y_i + a_0^{m+i} \end{array}$$

Comme applications visées, on a par exemple:

- l'évaluation d'un polynôme $p(x) = a_0 + a_1 x + \cdots + a_k x^k$ par la méthode de Horner: on fait $y_0 = a_k$, puis $y_{i+1} = x y_i + a_{k-i-1}$ (récurrence linéaire d'ordre 1); alors $p(x) = y_k$.
- la résolution de systèmes linéaires par bandes: soit par exemple

$$A = \begin{pmatrix} a_{1,1} & 0 & 0 & 0 & \cdots & \cdots & 0 \\ a_{2,1} & a_{2,2} & 0 & 0 & \cdots & \cdots & 0 \\ a_{3,1} & a_{3,2} & a_{3,3} & 0 & & & \vdots \\ 0 & a_{4,2} & a_{4,3} & a_{4,4} & & & \vdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ & & & 0 & a_{n,n-2} & a_{n,n-1} & a_{n,n} \end{pmatrix}$$

La solution de l'équation $Ax = b$ peut être trouvée par la récurrence suivante: $x_1 = \frac{b_1}{a_{1,1}}$, $x_2 = \frac{1}{a_{2,2}}(b_2 - a_{2,1}x_1)$,

$$x_i = \left( \sum_{j=i-m}^{i-1} -\frac{a_{i,j}}{a_{i,i}} x \right) + \frac{b_i}{a_{i,i}}$$

pour $3 \leq i \leq n$.

## 2.1 Récurrences d'ordre 1

On se place dans le cas de récurrences linéaires d'ordre 1 ($m = 1$): c'est à dire,

$$\begin{array}{lcl} y_0 & = & a_0^0 \\ y_{i+1} & = & a_1^{i+1} y_i + a_0^{i+1} \end{array}$$

et on veut calculer $y_i$ pour les indices $0 \leq i \leq n-1$ (pour un $n$ donné, que l'on pourra supposer être une puissance de 2).

☞ **Question 1** *On suppose que $a_1^i$ est toujours égal à un. Comment calculer efficacement la suite des $y_i$, $0 \leq i \leq n-1$ sur une machine PRAM EREW, CREW, CRCW? Quelle sera l'efficacité de l'algorithme?*

☞ **Question 2** *On se place maintenant dans le cas d'une récurrence linéaire d'ordre 1 générale, c'est à dire que les $a_1^i$ sont maintenant quelconques. Calculer $y_i$ en fonction de $y_{i-2}$.*

☞ **Question 3** *On suppose maintenant $n = 2^k$. A l'aide de la question précédente, comment modifier l'algorithme de la question 1 pour calculer efficacement la suite des $y_i$, $0 \leq i \leq n-1$ sur une machine PRAM CREW, en utilisant la technique de saut de pointeur? On donnera un pseudo-algorithme sous la même forme que les algorithmes donnés dans le polycopié (chapitre PRAM). Quelle est l'efficacité de cet algorithme? Justifier brièvement.*

## 2.2 Récurrence linéaire d'ordre supérieur

On se place maintenant dans le cas général $m \geq 1$, et on suppose disposer d'un algorithme PRAM CREW permettant de faire la multiplication de deux matrices carrées $m \times m$ en temps $O(log(m))$, et utilisant $O(M(m))$ opérations (on pourra supposer ici $M(m) = O(m^{2.376})$)sur $O(m^3)$ processeurs.

☞ **Question 4** *Comment améliorer l'algorithme de la question précédente afin de calculer $y_i$, $0 \leq i \leq n-1$, sur une PRAM, dans le cas d'une récurrence d'ordre $m$? Quelle est l'efficacité de l'algorithme sur une PRAM CREW? Justifier brièvement.*