

LE PIPELINAGE

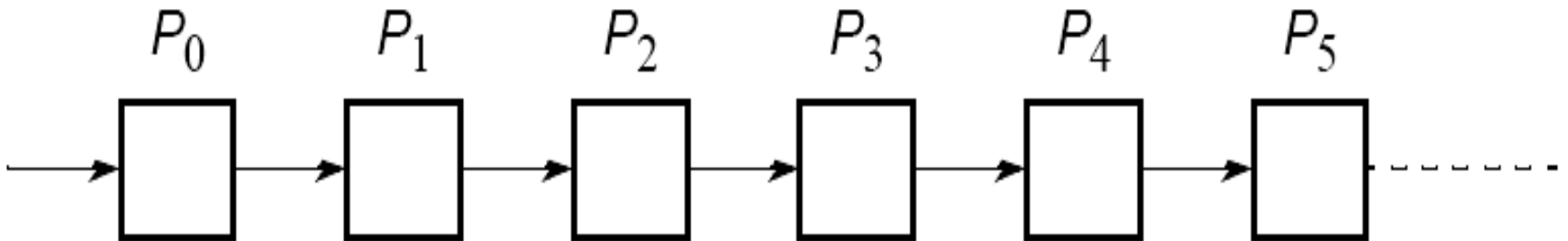
Plan



1. Principe
2. Types
3. Exemples

Principe

- Décomposer l'opération à réaliser en une **série d'opérations successives** **exécutées séparément**.
- Chaque opération s'appelle **étape**.



Principe

- **Exemple 1 :**
- **Exécution d'une instruction**
- **Jeux d'instruction de J.V Neumann**
 - ❖ **F : Fetch**
 - ❖ **D : Decode**
 - ❖ **R : Read**
 - ❖ **E : Execute**
 - ❖ **W : Write**

Principe

- **Exemple 1 :**

- **Exécution d'une instruction**

- **Pipelining :**



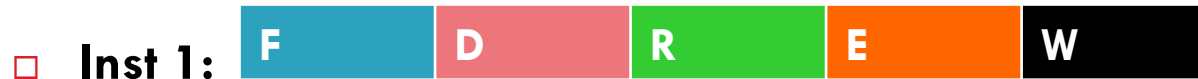
Temps d'exécution = $5 * T_e$ avec T_e : temps élémentaire par étage

Principe

- **Exemple 1 :**

- **Exécution d'une instruction**

- **Pipelining :**



$$\text{Temps d'exécution} = 5 * T_e + T_e$$

Principe

- **Exemple 1 :**

- **Exécution d'une instruction**

- **Pipelining :**



$$\text{Temps d'exécution} = 5 * T_e + T_e * 2$$

Principe

- **Exemple 1 :**

- **Exécution d'une instruction**

- **Pipelining :**



- **Inst n :**

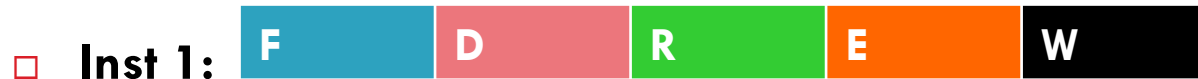
$$\text{Temps d'exécution} = 5 * T_e + T_e * (n-1)$$

Principe

- **Exemple 1 :**

- **Exécution d'une instruction**

- **Pipelining :**



- **Inst n :**

En général avec k étages

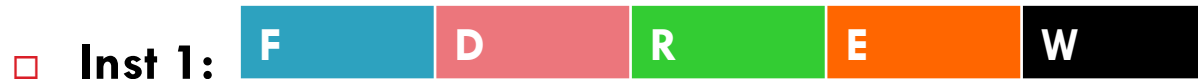
$$\text{Temps d'exécution} = K * T_e + T_e * (n-1)$$

Principe

- **Exemple 1 :**

- **Exécution d'une instruction**

- **Pipelining :**



- **Inst n :**

En général avec k étages

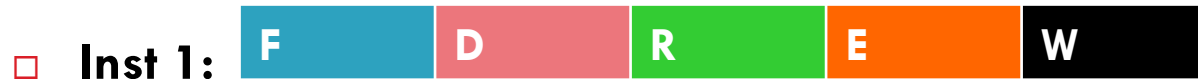
$$\text{Temps d'exécution} = (K-1) * T_e + T_e * n$$

Principe

- **Exemple 1 :**

- **Exécution d'une instruction**

- **Pipelining :**



- **Inst n :**

En général avec k étages

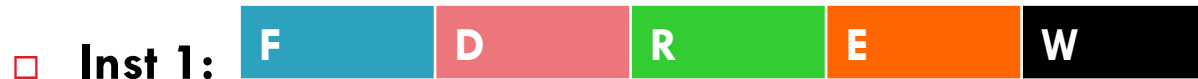
$$\text{Temps d'exécution} = (K-1) * T_e + T_e * n$$

Principe

- **Exemple 1 :**

- **Exécution d'une instruction**

- **Pipelining :**



- **Inst n :**

En général avec k étages

$(K-1) \cdot T_e$: temps d'amorce (pipeline non productif)

Principe

- **Exemple 2 :**
- **Ajouter tous les éléments d'un tableau A à une somme de cumul:**
`for (i = 0; i < n; i++)`
`sum = sum + A[i];`
- **Cette boucle peut être décortiquée pour donner:**
`sum = sum + A[0];`
`sum = sum + A[1];`
`sum = sum + A[2];`
`...`
`sum = sum + A[n-1];`

Principe

□ Exemple 2 :



Principe

□ Exemple 3 :

Diffusion dans un réseau linéaire (grille à une dimension)

□ 1^{ère} étape



Principe

□ Exemple 3 :

Diffusion dans un réseau linéaire (grille à une dimension)

□ 1^{ère} étape



□ 2^{ème} étape



Principe

□ Exemple 3 :

Diffusion dans un réseau linéaire (grille à une dimension)

□ 1^{ère} étape



□ 2^{ème} étape



□ 3^{ème} étape



Principe

□ Exemple 3 :

Diffusion dans un réseau linéaire (grille à une dimension)

□ 1^{ère} étape



□ 2^{ème} étape



□ 3^{ème} étape



$$T_{\text{comm}} = 3 * (\beta + N * \tau)$$

Principe

□ Exemple 3 :

Diffusion dans un réseau linéaire (grille à une dimension) /pipeline

□ 1^{ère} étape



Principe

□ Exemple 3 :

Diffusion dans un réseau linéaire (grille à une dimension) /pipeline

□ 1^{ère} étape



□ 2^{ème} étape



Principe

□ Exemple 3 :

Diffusion dans un réseau linéaire (grille à une dimension) /pipeline

□ 1^{ère} étape



□ 2^{ème} étape



□ 3^{ème} étape



Principe

□ Exemple 3 :

Diffusion dans un réseau linéaire (grille à une dimension) /pipeline

□ 1^{ère} étape



□ 2^{ème} étape



□ 3^{ème} étape



□ 4^{ème} étape



Principe

□ Exemple 3 :

Diffusion dans un réseau linéaire (grille à une dimension) /pipeline

□ 1^{ère} étape



□ 2^{ème} étape



□ 3^{ème} étape



□ 4^{ème} étape



$$T_{\text{comm}} = 4 * (\beta + N/2 * \tau)$$

Principe

□ Exemple 3 :

Diffusion dans un réseau linéaire (grille à une dimension) /pipeline

$$T_{\text{comm}} = 3 * (\beta + N * \tau)$$

$$T_{\text{comm}} = 4 * (\beta + N/2 * \tau)$$

Dans la majorité des cas $\beta \ll \tau$

L'utilisation du pipeline est plus intéressante

Types



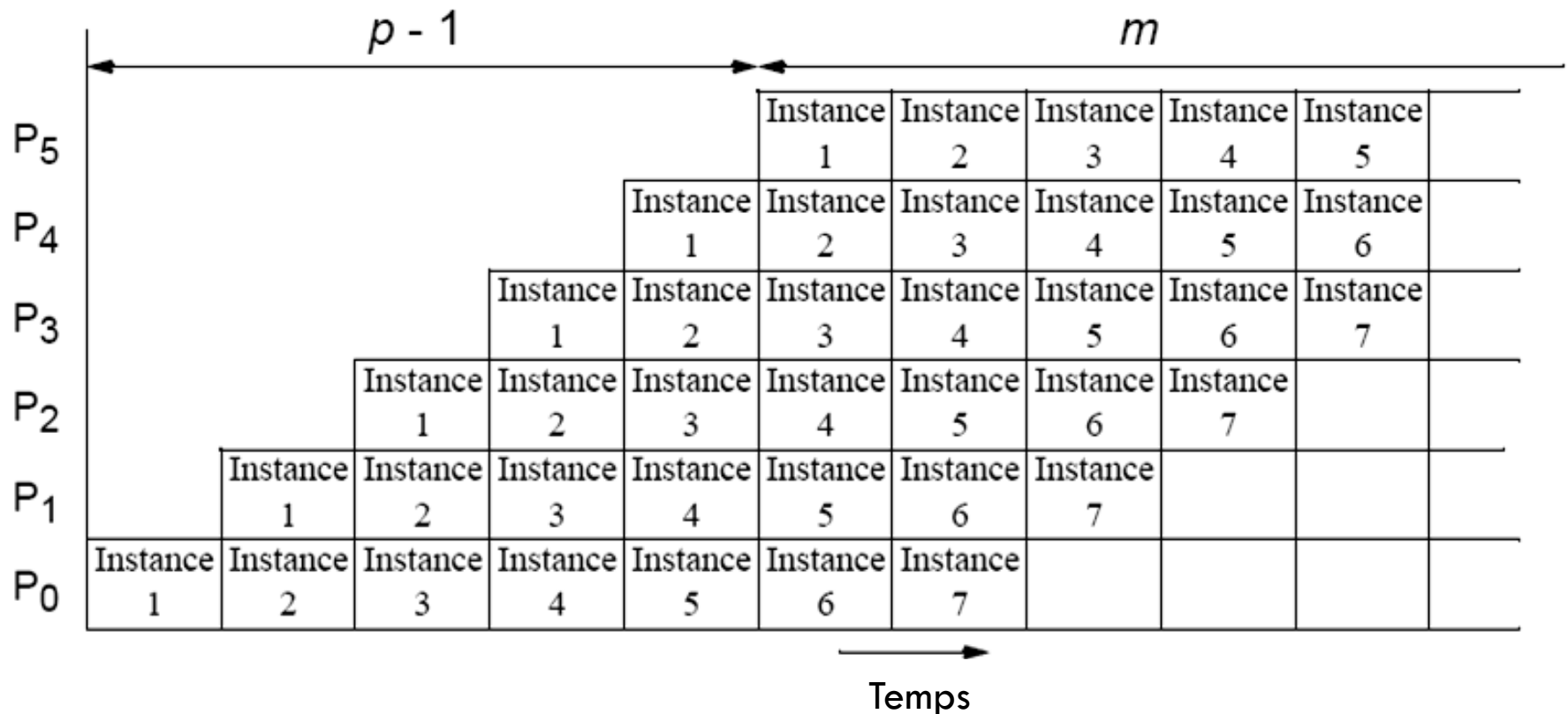
- **Type 1 : plusieurs instances d'un même programme**

C'est le SPMD

Types

□ Type 1 : plusieurs instances d'un même programme

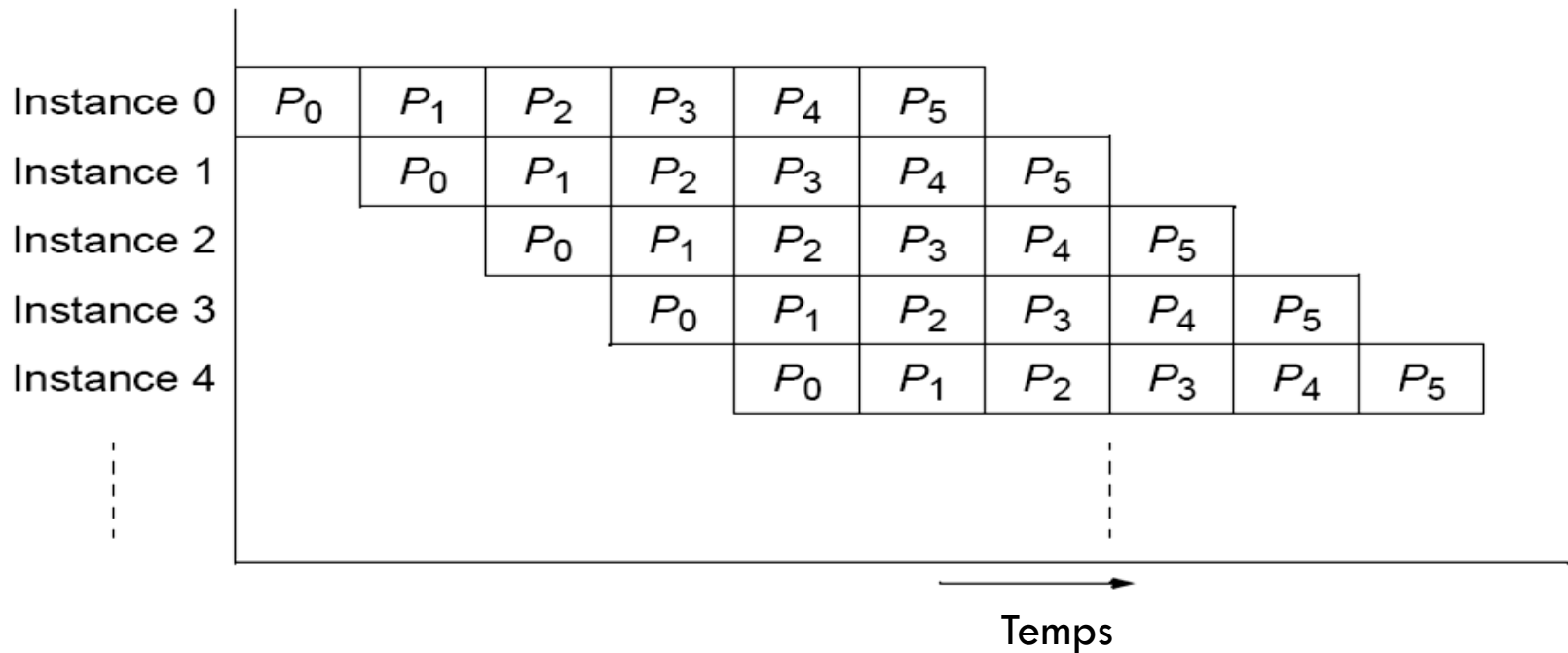
Diagramme de Gantt (espace-temps)



Types

- **Type 1 : plusieurs instances d'un même programme**

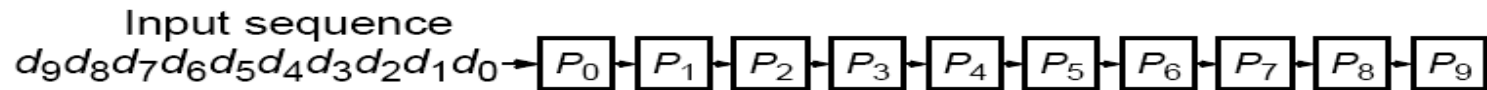
Espace-temps alternatif



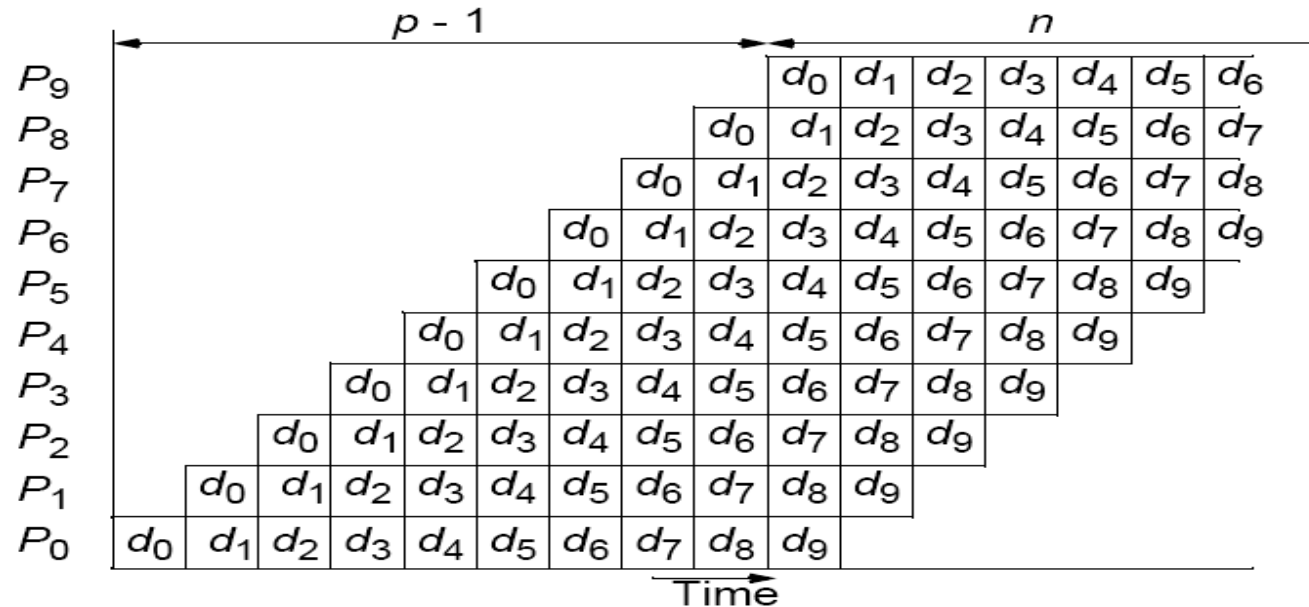
Types

- **Type 2 : une série des données exige des opérations multiples**

Espace-temps



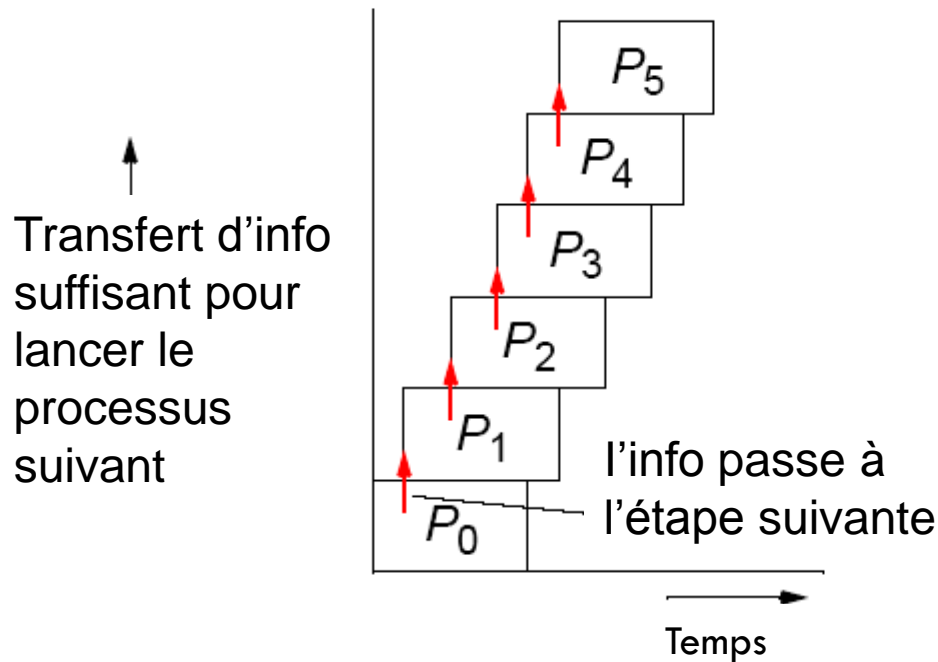
(a) Pipeline structure



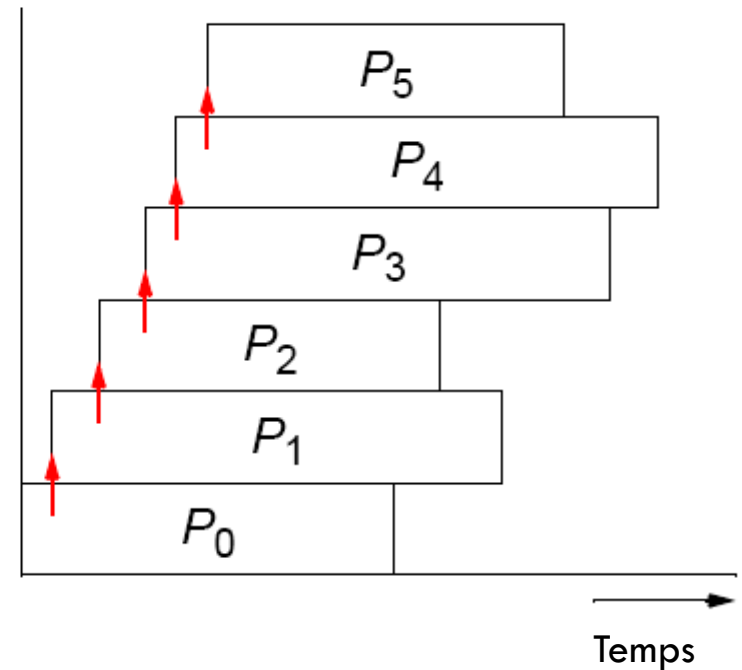
(b) Timing diagram

Types

- **Type 3 : dès qu'une information est prête, on la transmet à l'étage suivant**



(a) Processus avec temps d'executions egaux



(b) Processus avec temps d'executions differents

Types

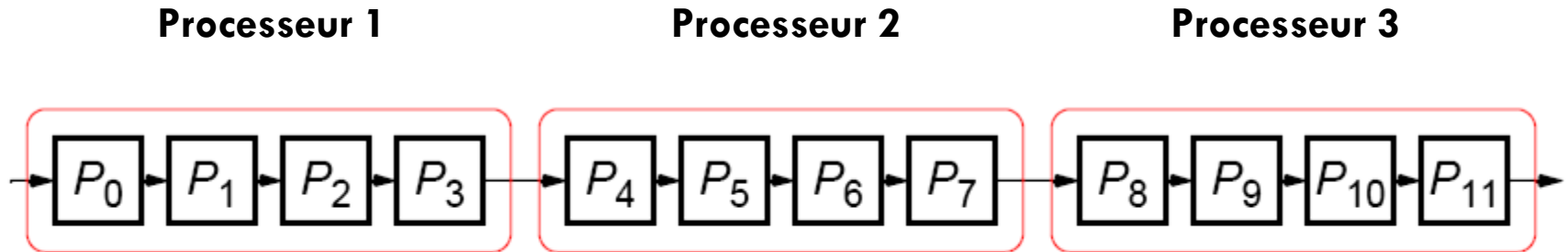
□ Remarque

Si le nombre d'étapes est plus large que le nombre de processeurs dans un pipeline,

Types

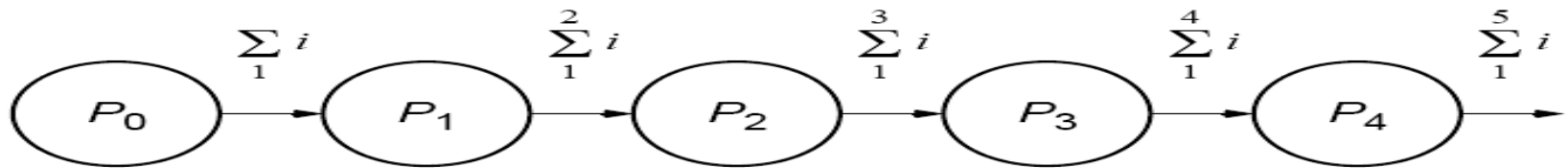
□ Remarque

Si le nombre d'étapes est plus large que le nombre de processeurs dans un pipeline, **un groupe d'étapes peut être affecter à chaque processeur.**



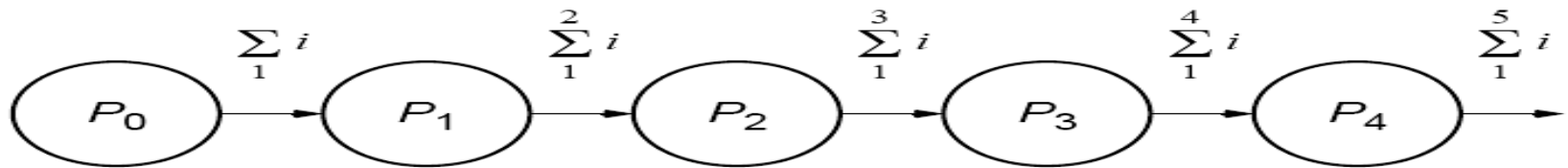
Exemples

□ Cumul des nombres



Exemples

□ Cumul des nombres

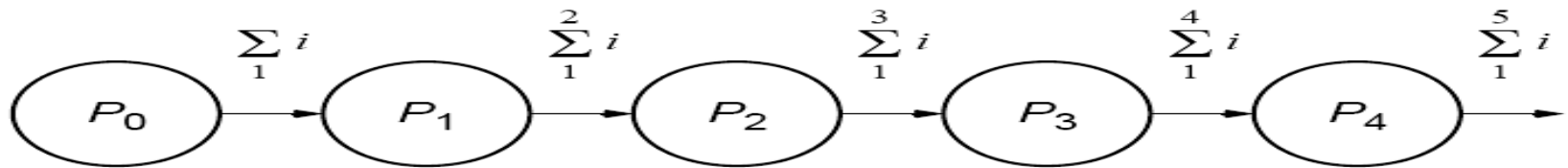


Code de base pour le processus P_i :

```
recv(&accumulation, Pi-1);  
accumulation = accumulation + number;  
send(&accumulation, Pi+1);
```

Exemples

□ Cumul des nombres

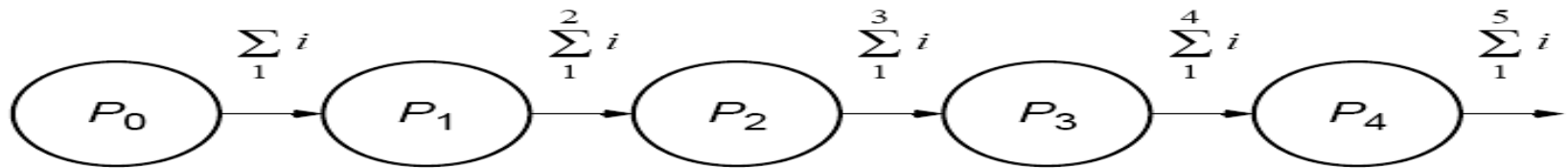


Sauf pour le 1er processus, P_0 , qui a pour code

```
accumulation = accumulation + number;  
send(&number, P1);
```

Exemples

□ Cumul des nombres



Et le dernier processus, P_{n-1} , qui a pour code

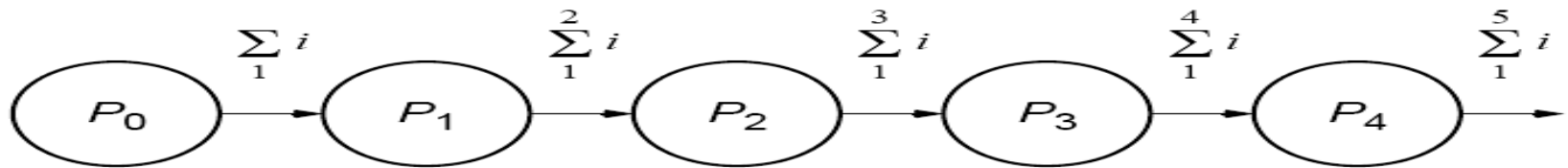
```
recv(&number, Pn-2);
```

```
accumulation = accumulation + number;
```

Exemples

□ Cumul des nombres

Type 1 SPMD



if (process > 0)

 recv(accumulation, Pi-1);

accumulation = accumulation + number;

if (process < n-1)

 send(accumulation, Pi+1);

