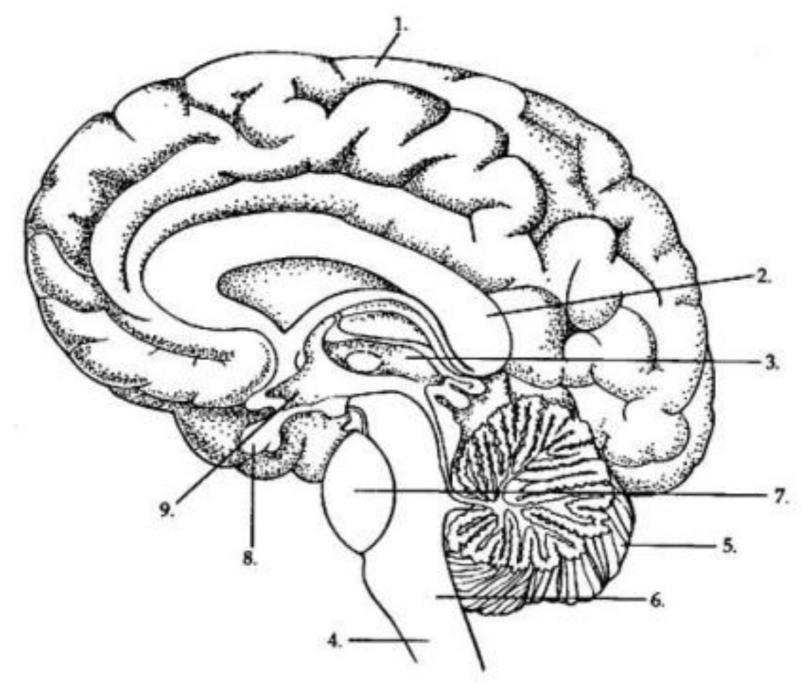
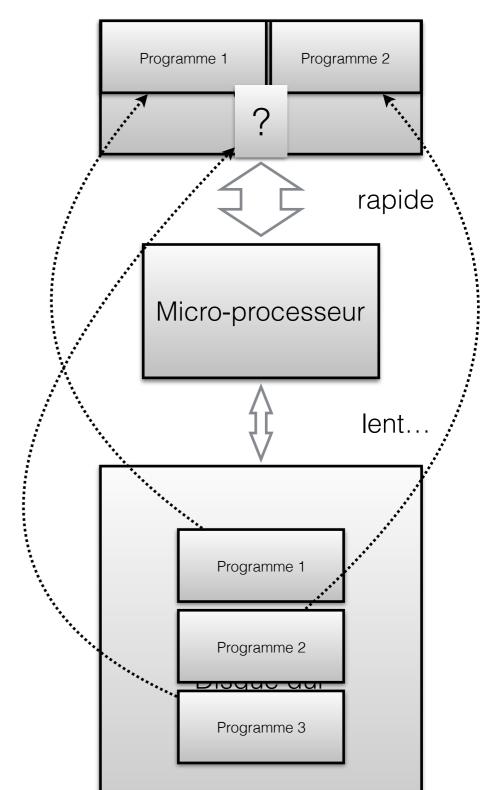
### Allocation mémoire contigüe



GIF-1001 Ordinateurs: Structure et Applications Jean-François Lalonde

## Allocation mémoire: objectif

- Un ordinateur possède *plusieurs* programmes
- Où ces programmes sont-ils situés?
  - Sur le disque dur
- Peut-on les exécuter s'ils sont sur le disque dur?
  - Non, le disque dur est un périphérique de stockage lent
- Donc, il nous faut les transférer dans la mémoire principale (RAM)
- L'objectif de la gestion mémoire est de partager la mémoire RAM entre les divers programmes



### Allocation mémoire

- Objectif principal:
  - partager la mémoire RAM entre les divers programmes
- Objectifs secondaires:
  - Utilisation simple pour un programme
  - Maximiser l'utilisation de la mémoire disponible

### Allocation mémoire: 2 stratégies

- Allocation contigüe: le programme occupe un espace contigu en mémoire
  - partitions de taille fixe
  - partitions de taille variable
- Allocation paginée: le programme est divisé en petits morceaux (pages) qui peuvent être répartis à différents endroits.

# Allocation mémoire contigüe

### Allocation mémoire contigüe

- On réserve un «bloc» (ou «fragment») de mémoire contigu.
- Les blocs de mémoire peuvent avoir une taille:
  - fixe: la taille des blocs est prédéterminé, et est la même pour tous les processus.
  - variable: chaque processus se voit allouer un bloc de taille différente.

 On divise la mémoire en blocs de taille **fixe**, par exemple 1Mo

 Chaque processus est placé dans un bloc libre

| Taille totale: 6Mo |  |
|--------------------|--|
| 1Mo                |  |

P1: 512Ko

| Taille totale: 6Mo |
|--------------------|
| 1Mo                |

Taille totale: 6Mo

P1: 512Ko TIVIO 1Mo 1Mo 1Mo 1Mo 1Mo

P2: 768Ko

Taille totale: 6Mo

TIVIO

P1: 512Ko

P2: 768Ko

1Mo

1Mo

1Mo

1Mo

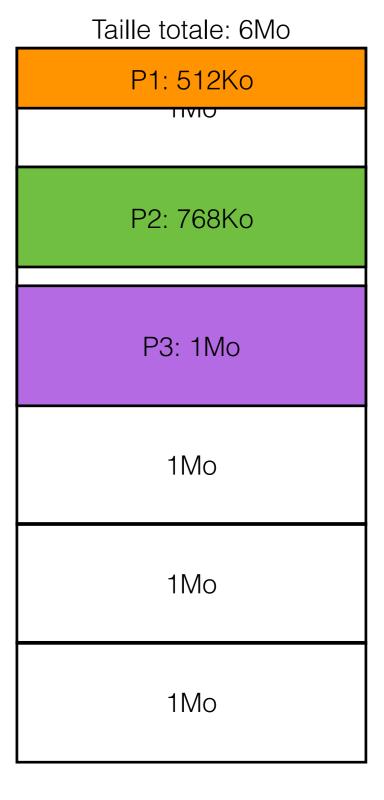
P3: 1Mo

Taille totale: 6Mo P1: 512Ko TIVIO P2: 768Ko P3: 1Mo 1Mo 1Mo 1Mo

P4: 1.5Mo

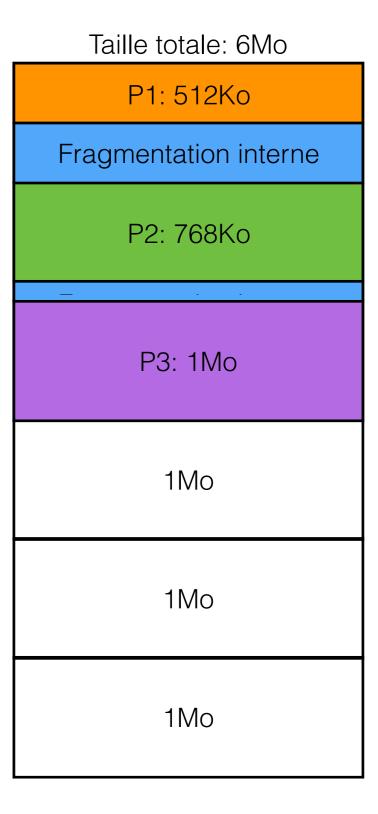
Ne peut être admis en mémoire!

- Quels sont les problèmes avec l'allocation contigüe avec partitions de taille fixe?
  - Ne peut allouer un programme si sa taille dépasse celle d'une partition
  - Beaucoup d'espace mémoire perdu: **fragmentation**!



# Fragmentation

- Il en existe 2 types:
  - Fragmentation interne: espace perdu à l'intérieur une partition
  - Fragmentation externe: espace perdu à l'extérieur d'une partition
- Avec des partitions de taille fixe, seule la fragmentation interne est possible
  - aucun espace à l'extérieur d'une partition n'est perdu—il peut toujours être alloué à un autre processus peu importe son emplacement



### Allocation mémoire contigüe

- On réserve un «bloc» (ou «fragment») de mémoire contigu.
- Les blocs de mémoire peuvent avoir une taille:
  - fixe: la taille des blocs est prédéterminé, et est la même pour tous les processus.
  - variable: chaque processus se voit allouer un bloc de taille différente.

 On crée une partition de la bonne taille pour chaque processus.

 Il peut parfois y avoir plusieurs endroits où une partition peut être créée: il faudra déterminer la bonne stratégie à employer!



Taille totale: 6Mo P1: 512Ko

Taille totale: 6Mo

P1: 512Ko

P2: 768Ko

Taille totale: 6Mo

P1: 512Ko

P2: 768Ko

P3: 1Mo

Taille totale: 6Mo

P1: 512Ko

P2: 768Ko

P3: 1Mo

P4: 1.5Mo

Taille totale: 6Mo

P1: 512Ko

P2: 768Ko

P3: 1Mo

P4: 1.5Mo

Qu'arrive-t-il si un processus (ex: P2) se termine?

Taille totale: 6Mo

P1: 512Ko

768Ko

P3: 1Mo

P4: 1.5Mo

2.25Mo

Cela crée un trou!

Taille totale: 6Mo

 Quels sont les problèmes avec l'allocation contigüe avec partitions de taille variable?

• Lorsqu'un processus se termine, il peut laisser des «trous».



# Fragmentation

- Il en existe 2 types:
  - Fragmentation interne: espace perdu à l'intérieur une partition
  - Fragmentation externe: espace perdu à l'extérieur d'une partition
- Avec des partitions de taille variable, seule la fragmentation externe est possible
  - aucun espace à l'intérieur d'une partition n'est perdu car chaque partition est créée en fonction de la taille de son processus

Taille totale: 6Mo

P1: 512Ko

Fragmentation externe

P3: 1Mo

P4: 1.5Mo

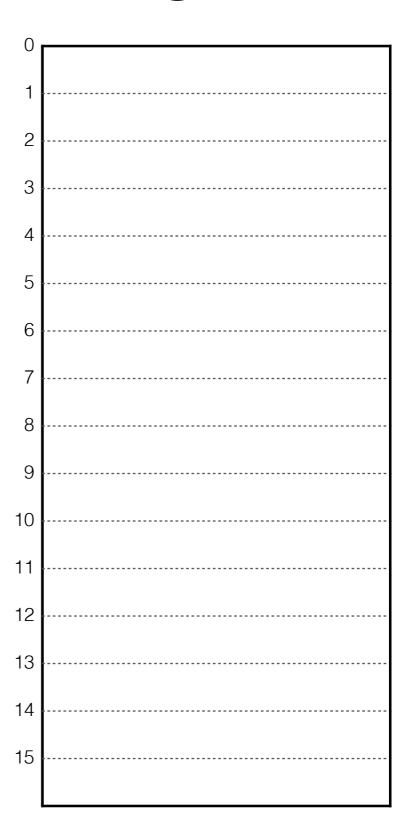
Fragmentation externe

### Algorithmes d'allocation de mémoire

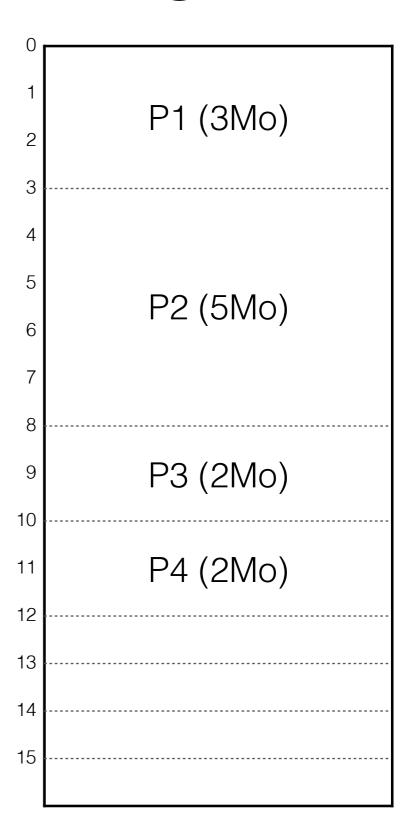
- Il existe plusieurs algorithmes afin de déterminer l'emplacement d'un processus en mémoire. Le but de tous ces algorithmes est de maximiser l'espace mémoire occupé.
  - Première allocation (*First Fit*): Le processus est mis dans le premier bloc de mémoire suffisamment grand à partir du début de la mémoire.
    - Souvent utilisé malgré sa simplicité apparente!
  - Prochaine allocation (Next Fit): Le processus est mis dans le premier bloc de mémoire suffisamment grand à partir du dernier bloc alloué.
    - Crée souvent un peu plus de fragmentation que « First Fit »
  - Meilleure allocation (Best Fit): Le processus est mis dans le bloc de mémoire le plus petit dont la taille est suffisamment grande pour l'espace requis.
    - Semble meilleur, mais demande beaucoup de temps de calcul!
  - Pire allocation (Worse Fit): Le processus est mis dans le bloc de mémoire le plus grand.

- Effectuez les étapes suivantes pour un système ayant une mémoire de 16Mo:
  - Les processus suivants sont alloués en mémoire (dans l'ordre)
    - P1, 3Mo
    - P2, 5Mo
    - P3, 2Mo
    - P4, 2Mo
  - P1 et P3 se terminent
  - À quel endroit en mémoire le processus (P5, 2Mo) sera-t-il alloué si l'on emploie chacun des algorithmes d'allocation mémoire

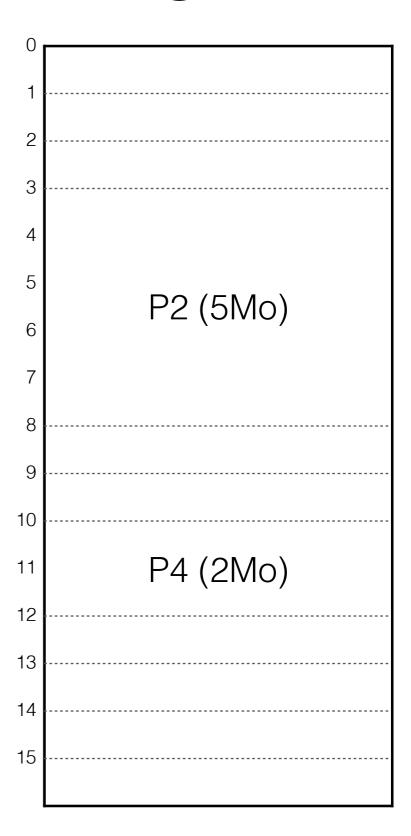
- Effectuez les étapes suivantes pour un système ayant une mémoire de 16Mo:
  - Les processus suivants sont alloués en mémoire (dans l'ordre)
    - P1, 3Mo
    - P2, 5Mo
    - P3, 2Mo
    - P4, 2Mo
  - P1 et P3 se terminent
  - À quel endroit en mémoire le processus (P5, 2Mo) sera-t-il alloué si l'on emploie chacun des algorithmes d'allocation mémoire



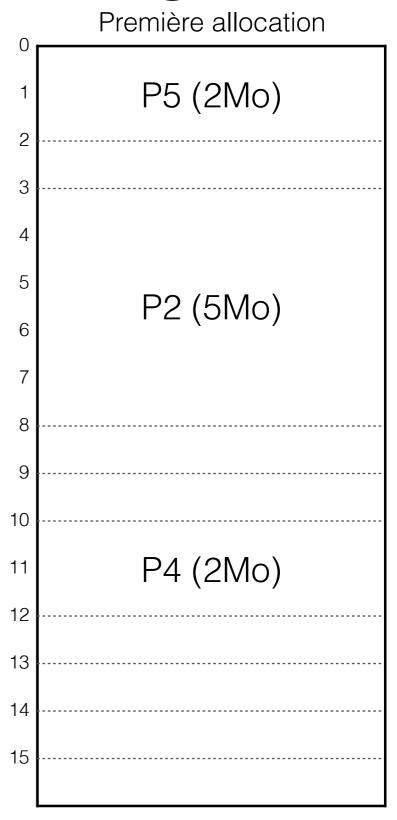
- Effectuez les étapes suivantes pour un système ayant une mémoire de 16Mo:
  - Les processus suivants sont alloués en mémoire (dans l'ordre)
    - P1, 3Mo
    - P2, 5Mo
    - P3, 2Mo
    - P4, 2Mo
  - P1 et P3 se terminent
  - À quel endroit en mémoire le processus (P5, 2Mo) sera-t-il alloué si l'on emploie chacun des algorithmes d'allocation mémoire



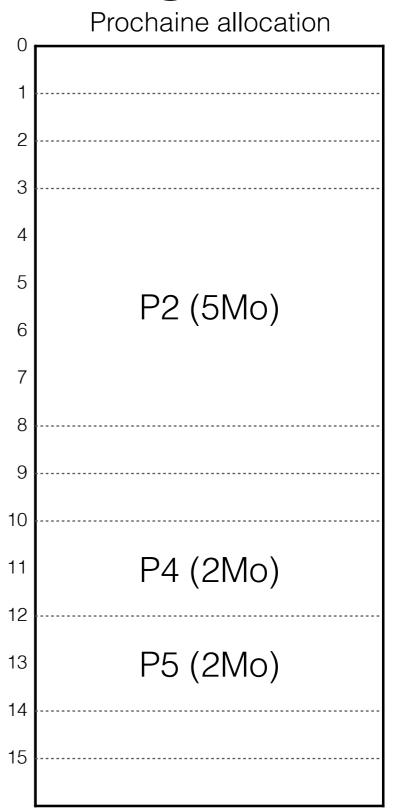
- Effectuez les étapes suivantes pour un système ayant une mémoire de 16Mo:
  - Les processus suivants sont alloués en mémoire (dans l'ordre)
    - P1, 3Mo
    - P2, 5Mo
    - P3, 2Mo
    - P4, 2Mo
  - P1 et P3 se terminent
  - À quel endroit en mémoire le processus (P5, 2Mo) sera-t-il alloué si l'on emploie chacun des algorithmes d'allocation mémoire



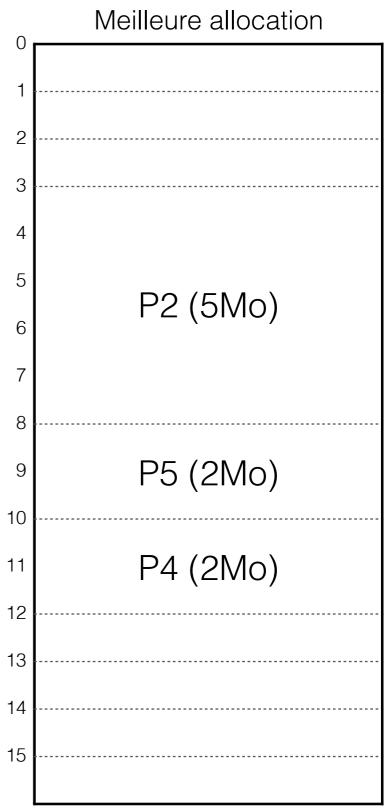
- Effectuez les étapes suivantes pour un système ayant une mémoire de 16Mo:
  - Les processus suivants sont alloués en mémoire (dans l'ordre)
    - P1, 3Mo
    - P2, 5Mo
    - P3, 2Mo
    - P4, 2Mo
  - P1 et P3 se terminent
  - À quel endroit en mémoire le processus (P5, 2Mo) sera-t-il alloué si l'on emploie chacun des algorithmes d'allocation mémoire



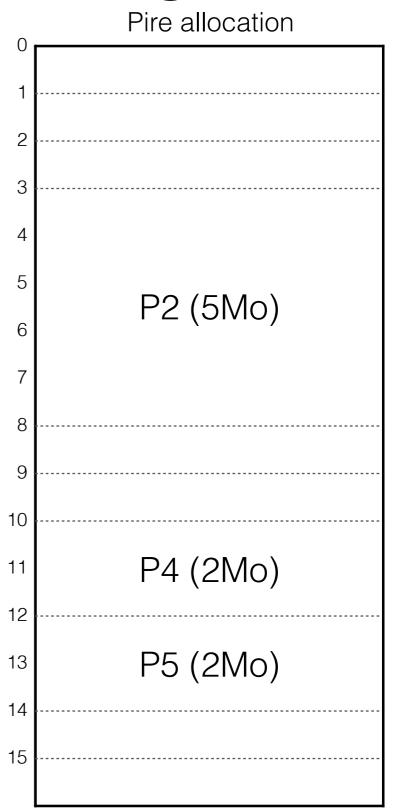
- Effectuez les étapes suivantes pour un système ayant une mémoire de 16Mo:
  - Les processus suivants sont alloués en mémoire (dans l'ordre)
    - P1, 3Mo
    - P2, 5Mo
    - P3, 2Mo
    - P4, 2Mo
  - P1 et P3 se terminent
  - À quel endroit en mémoire le processus (P5, 2Mo) sera-t-il alloué si l'on emploie chacun des algorithmes d'allocation mémoire



- Effectuez les étapes suivantes pour un système ayant une mémoire de 16Mo:
  - Les processus suivants sont alloués en mémoire (dans l'ordre)
    - P1, 3Mo
    - P2, 5Mo
    - P3, 2Mo
    - P4, 2Mo
  - P1 et P3 se terminent
  - À quel endroit en mémoire le processus (P5, 2Mo) sera-t-il alloué si l'on emploie chacun des algorithmes d'allocation mémoire



- Effectuez les étapes suivantes pour un système ayant une mémoire de 16Mo:
  - Les processus suivants sont alloués en mémoire (dans l'ordre)
    - P1, 3Mo
    - P2, 5Mo
    - P3, 2Mo
    - P4, 2Mo
  - P1 et P3 se terminent
  - À quel endroit en mémoire le processus (P5, 2Mo) sera-t-il alloué si l'on emploie chacun des algorithmes d'allocation mémoire



 Un système possédant une mémoire de 16Mo doit allouer les processus suivants:

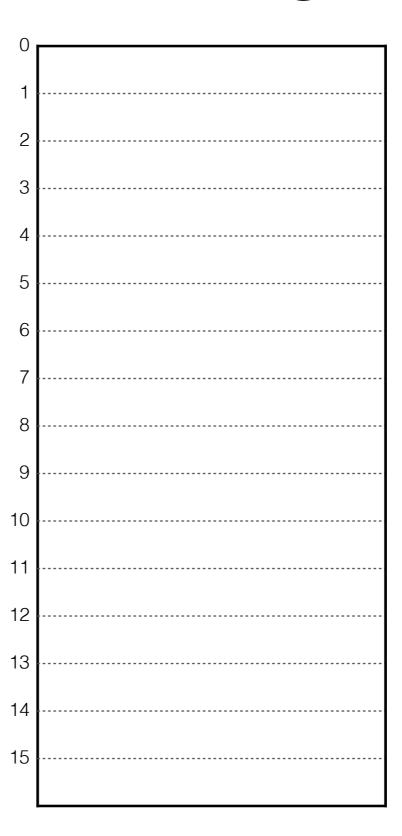
| Processus | Taille | Temps de création | Durée |
|-----------|--------|-------------------|-------|
| P1        | ЗМо    | 0                 | 3     |
| P2        | 2Mo    | 1                 | 3     |
| Р3        | 4Mo    | 2                 | 3     |
| P4        | 2Mo    | 3                 | 3     |
| P5        | ЗМо    | 4                 | 3     |

 Indiquez le contenu de la mémoire après l'allocation du processus P5 en utilisant l'algorithme de la meilleure allocation

| Processus | Taille | Temps de création | Durée |
|-----------|--------|-------------------|-------|
| P1        | ЗМо    | 0                 | 3     |
| P2        | 2Мо    | 1                 | 3     |
| Р3        | 4Mo    | 2                 | 3     |
| P4        | 2Мо    | 3                 | 3     |
| P5        | ЗМо    | 4                 | 3     |

Temps:

Processus

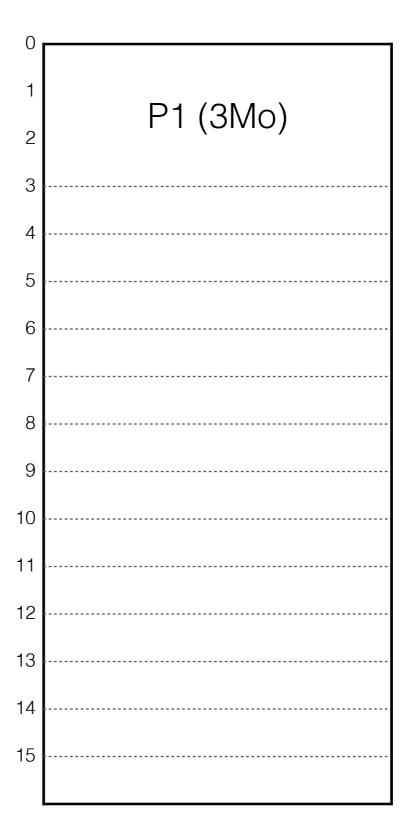


| Processus | Taille | Temps de création | Durée |
|-----------|--------|-------------------|-------|
| P1        | ЗМо    | 0                 | 3     |
| P2        | 2Мо    | 1                 | 3     |
| Р3        | 4Mo    | 2                 | 3     |
| P4        | 2Мо    | 3                 | 3     |
| P5        | ЗМо    | 4                 | 3     |

Temps: 0

Processus

P1: 3



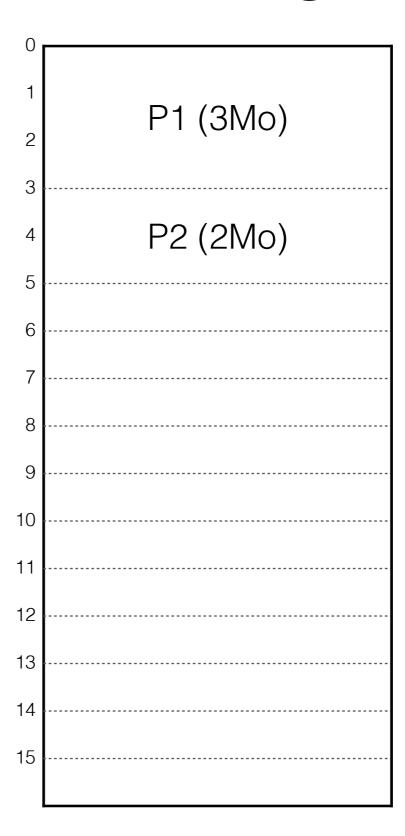
| Processus | Taille | Temps de création | Durée |
|-----------|--------|-------------------|-------|
| P1        | ЗМо    | 0                 | 3     |
| P2        | 2Мо    | 1                 | 3     |
| Р3        | 4Mo    | 2                 | 3     |
| P4        | 2Мо    | 3                 | 3     |
| P5        | ЗМо    | 4                 | 3     |

Temps: 1

Processus

P1: 2

P2: 3



| Processus | Taille | Temps de création | Durée |
|-----------|--------|-------------------|-------|
| P1        | 3Мо    | 0                 | 3     |
| P2        | 2Mo    | 1                 | 3     |
| Р3        | 4Mo    | 2                 | 3     |
| P4        | 2Mo    | 3                 | 3     |
| P5        | 3Мо    | 4                 | 3     |

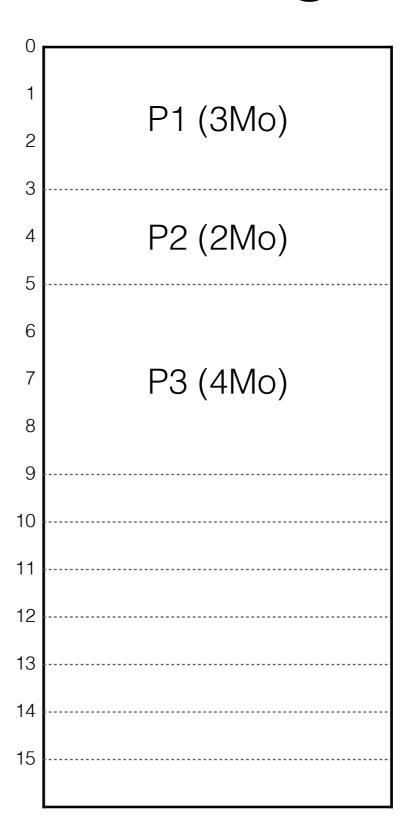
Temps: 2

Processus

P1: 1

P2: 2

P3: 3



| Processus | Taille | Temps de création | Durée |
|-----------|--------|-------------------|-------|
| P1        | ЗМо    | 0                 | 3     |
| P2        | 2Mo    | 1                 | 3     |
| Р3        | 4Mo    | 2                 | 3     |
| P4        | 2Mo    | 3                 | 3     |
| P5        | 3Мо    | 4                 | 3     |

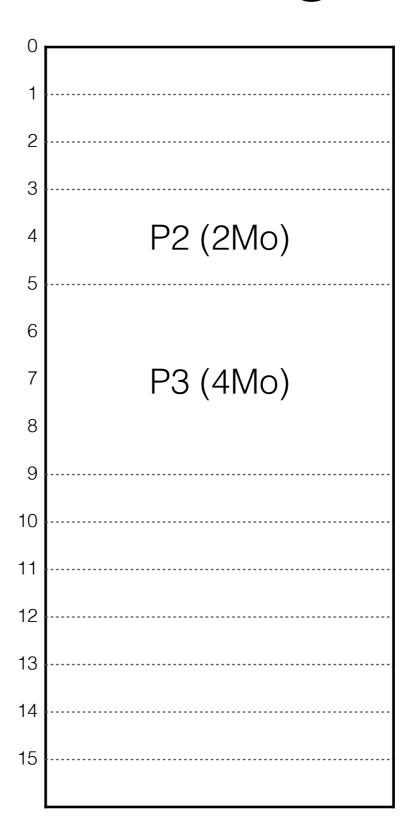
Temps: 3

Processus

<del>P1: 0</del>

P2: 1

P3: 2



| Processus | Taille | Temps de création | Durée |
|-----------|--------|-------------------|-------|
| P1        | ЗМо    | 0                 | 3     |
| P2        | 2Mo    | 1                 | 3     |
| Р3        | 4Mo    | 2                 | 3     |
| P4        | 2Mo    | 3                 | 3     |
| P5        | 3Мо    | 4                 | 3     |

Temps: 3

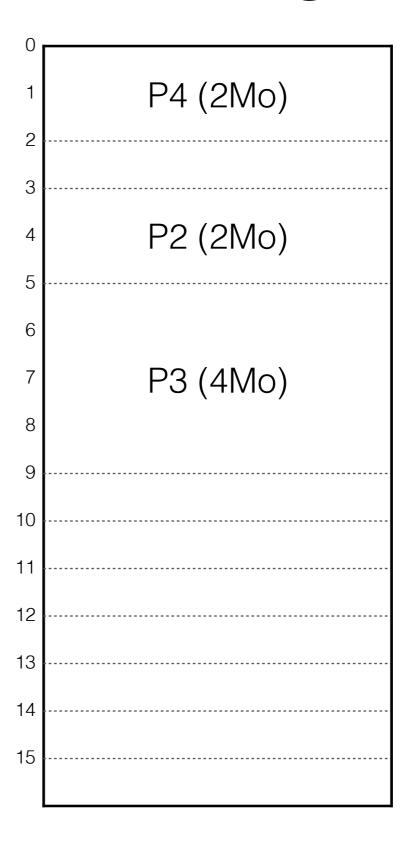
Processus

P1: 0

P2: 1

P3: 2

P4: 3



| Processus | Taille | Temps de création | Durée |
|-----------|--------|-------------------|-------|
| P1        | ЗМо    | 0                 | 3     |
| P2        | 2Mo    | 1                 | 3     |
| Р3        | 4Mo    | 2                 | 3     |
| P4        | 2Mo    | 3                 | 3     |
| P5        | 3Мо    | 4                 | 3     |

Temps: 4

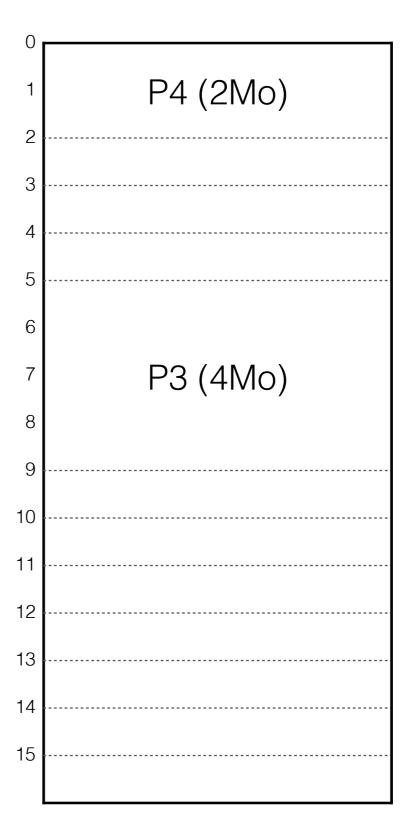
Processus

P1: 0

<del>P2: 0</del>

P3: 1

P4: 2



| Processus | Taille | Temps de création | Durée |
|-----------|--------|-------------------|-------|
| P1        | ЗМо    | 0                 | 3     |
| P2        | 2Мо    | 1                 | 3     |
| Р3        | 4Mo    | 2                 | 3     |
| P4        | 2Мо    | 3                 | 3     |
| P5        | ЗМо    | 4                 | 3     |

Temps: 4

Processus

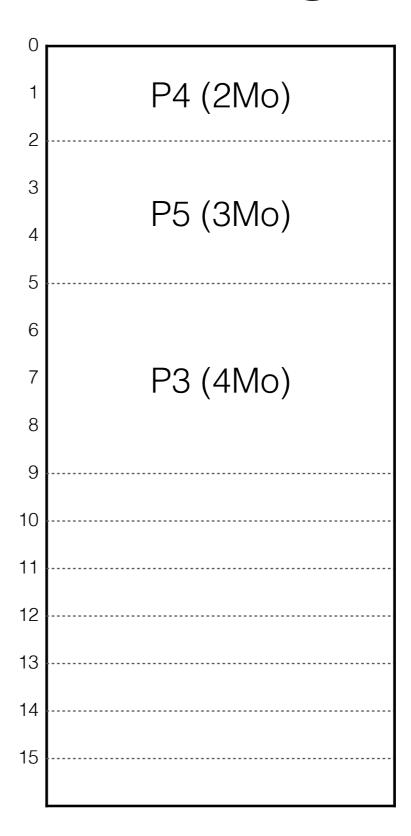
P1: 0

<del>P2: 0</del>

P3: 1

P4: 2

P5: 3



# Allocation contigüe, taille variable

 Quels sont les problèmes avec l'allocation contigüe avec partitions de taille variable?

- Lorsqu'un processus se termine, il peut laisser des «trous».
- Que faire si aucun «trou» n'est assez grand pour un processus?

P5: 3Mo

Ne peut être admis en mémoire! (même si l'espace total libre est suffisant: 2.25Mo+768Ko = 3Mo) Taille totale: 6Mo P1: 512Ko 768Ko P3: 1Mo P4: 1.5Mo 2.25Mo

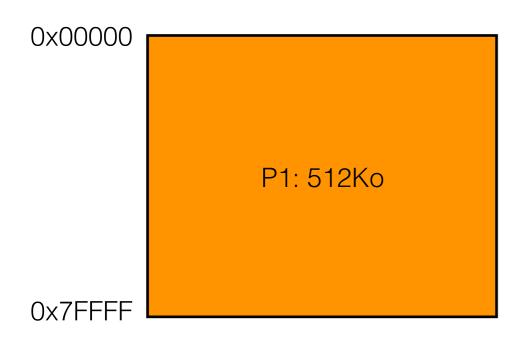
- Est-ce qu'un processus doit absolument savoir à quel endroit il est placé en mémoire?
- Pour P1, est-ce que d'être placé dans le premier ou le second bloc fait une différence?

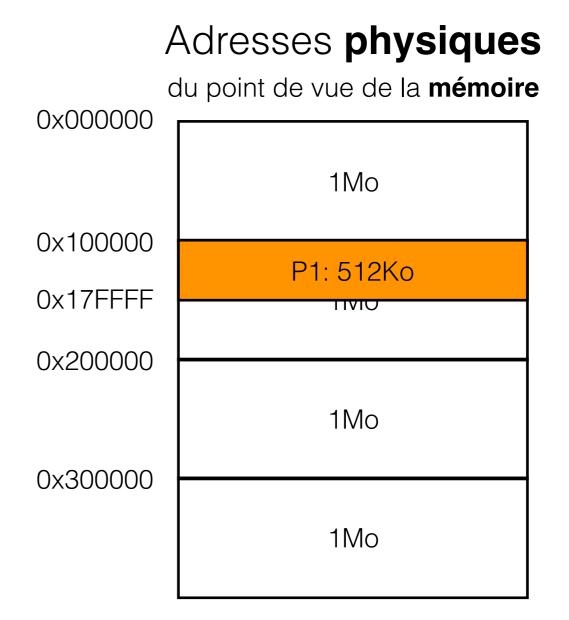
| P1: 512Ko |    | 1Mo       |
|-----------|----|-----------|
| 1Mo       |    | P1: 512Ko |
| 1Mo       | OU | 1Mo       |
| 1Mo       |    | 1Mo       |

- Aucune différence!
- Tout ce que le processus doit savoir, c'est comment accéder à chacune des adresses dans son bloc de mémoire.

| P1: 512Ko |    | 1Mo       |
|-----------|----|-----------|
| 1Mo       |    | P1: 512Ko |
| 1Mo       | OU | 1Mo       |
| 1Mo       |    | 1Mo       |

# Adresses virtuelles du point de vue du processus



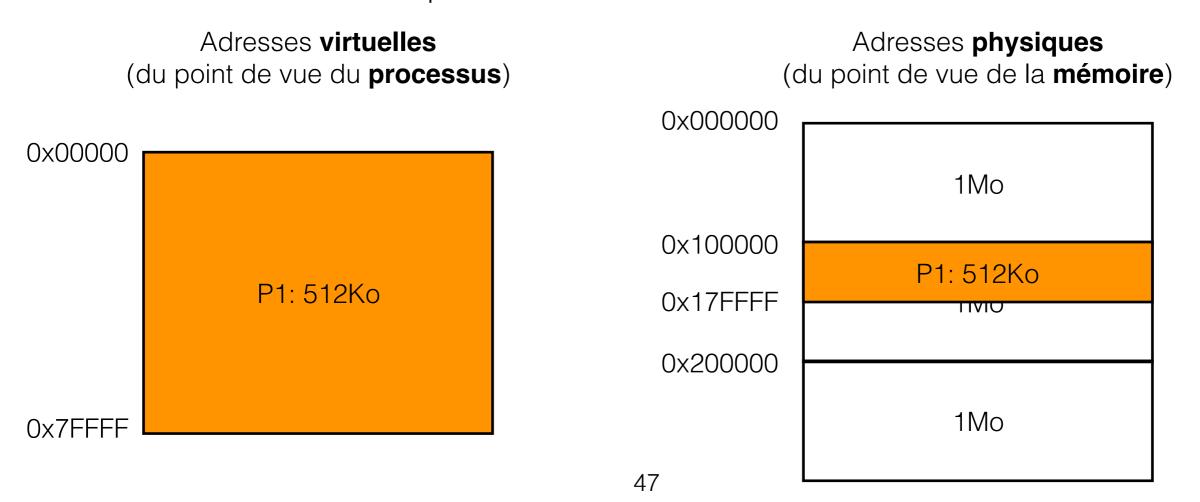


- Un processus utilise des adresses virtuelles
- La mémoire utilise des adresses physiques
- Il faut donc «traduire» entre les deux: c'est le travail du *Memory Management Unit* (MMU)

### Allocation contigüe (partitions fixes): MMU

 En allocation contigüe avec partitions de taille fixe, le MMU effectue le calcul suivant pour traduire une adresse virtuelle en adresse physique:

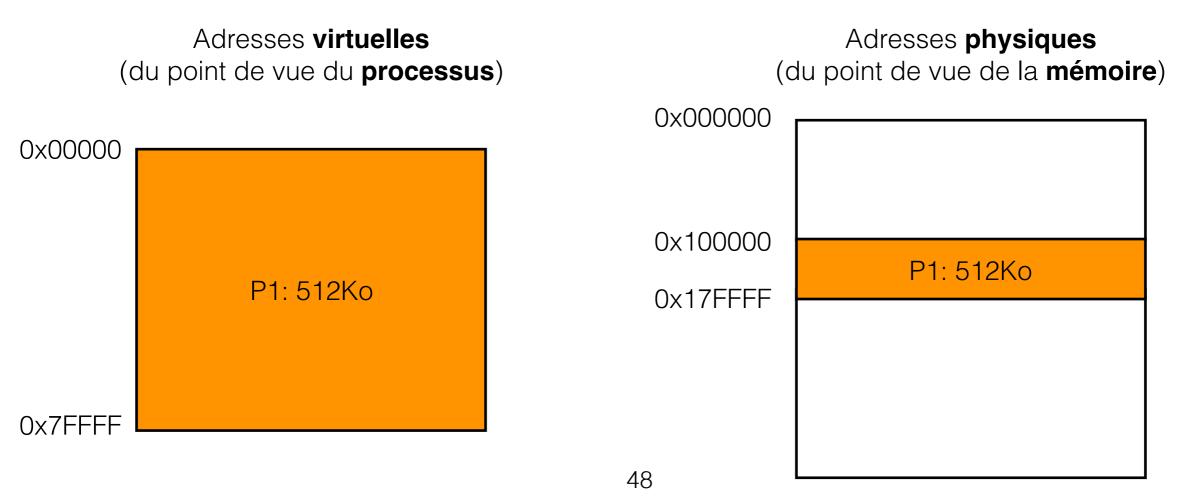
 Par exemple, l'adresse virtuelle 0x00AB3 correspond à l'adresse physique 0x100AB3 dans l'exemple ci-bas.



#### Allocation contigüe (partitions variables): MMU

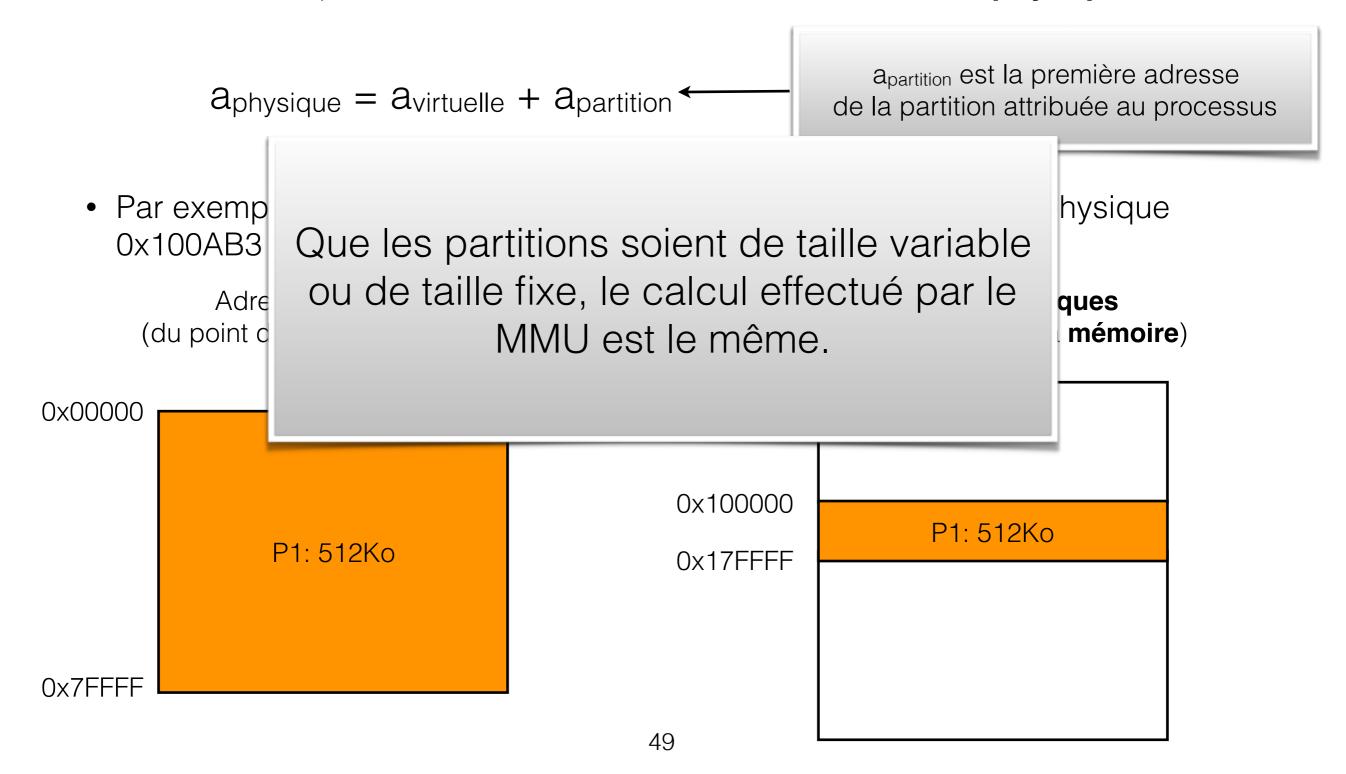
• En allocation contigüe avec partitions de taille variable, le **MMU** effectue le calcul suivant pour traduire une adresse **virtuelle** en adresse **physique**:

 Par exemple, l'adresse virtuelle 0x00AB3 correspond à l'adresse physique 0x100AB3 dans l'exemple ci-bas.



#### Allocation contigüe (partitions variables): MMU

• En allocation contigüe avec partitions de taille variable, le **MMU** effectue le calcul suivant pour traduire une adresse **virtuelle** en adresse **physique**:



- Dans un système en allocation contigüe avec partitions à taille variable, un processus P1 occupe les adresses en mémoire physique 0x2000 à 0x4FFF.
  - Aux «yeux» de P1, quelle est sa plage d'adresses (virtuelles) disponible?

#### Rappel

aphysique = avirtuelle + apartition

- Dans un système en allocation contigüe avec partitions à taille variable, un processus P1 occupe les adresses en mémoire physique 0x2000 à 0x4FFF.
  - Aux «yeux» de P1, quelle est sa plage d'adresses (virtuelles) disponible?
    - 0x0000 à 0x2FFF

- Dans un système en allocation contigüe avec partitions à taille variable, un processus P1 occupe les adresses en mémoire physique 0x2000 à 0x4FFF.
  - Quelle est la taille totale de mémoire virtuelle disponible pour ce processus?

Rappel

aphysique = avirtuelle + apartition

- Dans un système en allocation contigüe avec partitions à taille variable, un processus P1 occupe les adresses en mémoire physique 0x2000 à 0x4FFF.
  - Quelle est la taille totale de mémoire virtuelle disponible pour ce processus?
    - 12Ko

- Dans un système en allocation contigüe avec partitions à taille variable, un processus P1 occupe les adresses en mémoire physique 0x2000 à 0x4FFF.
  - Quelle est l'adresse physique correspondant aux adresses virtuelles:
    - 0x0010?
    - 0x1234?

- Dans un système en allocation contigüe avec partitions à taille variable, un processus P1 occupe les adresses en mémoire physique 0x2000 à 0x4FFF.
  - Quelle est l'adresse physique correspondant aux adresses virtuelles:
    - 0x0010? 0x2010
    - 0x1234? 0x3234

## Récapitulation: allocation contigüe

- 1. Un nouveau programme est copié dans un emplacement disponible en mémoire, dans un bloc de mémoire contigu.
- 2. On peut créer des partitions de taille:
  - fixe: la première partition disponible est choisie quand un nouveau processus doit être alloué
  - variable: on doit déterminer où créer la partition, nécessite le choix d'un algorithme d'allocation mémoire plus compliqué
- 3. Le programme utilise des adresses «virtuelles»
- 4. Le MMU traduit les adresse virtuelles en adresses physiques