

# Roadmap

C:

```
car *c = malloc(sizeof(car));  
c->miles = 100;  
c->gals = 17;  
float mpg = get_mpg(c);  
free(c);
```

Java:

```
Car c = new Car();  
c.setMiles(100);  
c.setGals(17);  
float mpg =  
    c.getMPG();
```

Memory & data  
Integers & floats  
Machine code & C  
x86 assembly  
Procedures & stacks  
**Arrays & structs**  
Optimizations  
Memory & caches

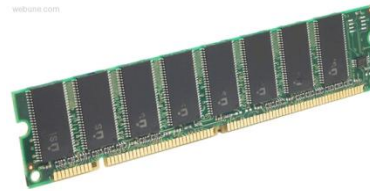
Assembly  
language:

```
get_mpg:  
    pushq   %rbp  
    movq    %rsp, %rbp  
    ...  
    popq   %rbp  
    ret
```

Machine  
code:

```
0111010000011000  
100011010000010000000010  
1000100111000010  
110000011111101000011111
```

Computer  
system:



OS:



# Cours 6: Tableaux & Structures de données

## ■ Tableaux

- Tableau multi-dimensions vs Tableau multi-niveaux
- C vs Java

## ■ Structures de données

- Alignement
- C vs Java

# Tableau multi-dimensions vs Tableau multi-niveaux

```
typedef int zip_dig[5];  
  
#define PCOUNT 3  
zip_dig sea[PCOUNT] =  
    {{ 9, 8, 1, 9, 5 },  
     { 9, 8, 1, 0, 5 },  
     { 9, 8, 1, 1, 5 }};
```

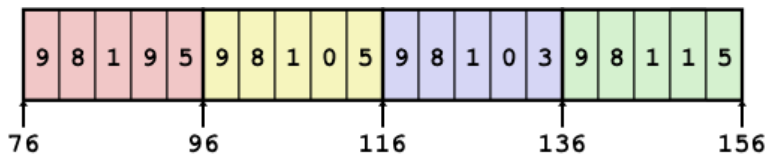
```
zip_dig cmu = { 1, 5, 2, 1, 3 };  
zip_dig uw  = { 9, 8, 1, 9, 5 };  
zip_dig ucb = { 9, 4, 7, 2, 0 };
```

```
#define UCOUNT 3  
int *univ[UCOUNT] = {uw, cmu, ucb};
```

# Accès aux éléments

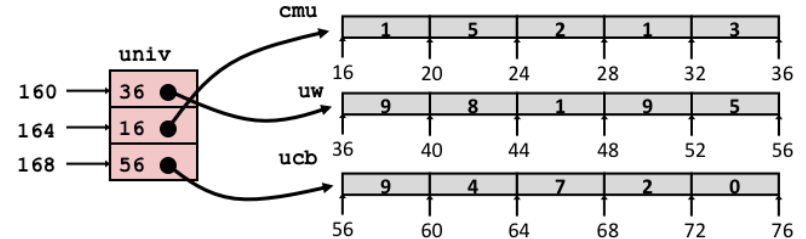
## Tableau multi-dimensions

```
int get_sea_digit
(int index, int dig)
{
    return sea[index][dig];
}
```



## Tableau multi-niveaux

```
int get_univ_digit
(int index, int dig)
{
    return univ[index][dig];
}
```



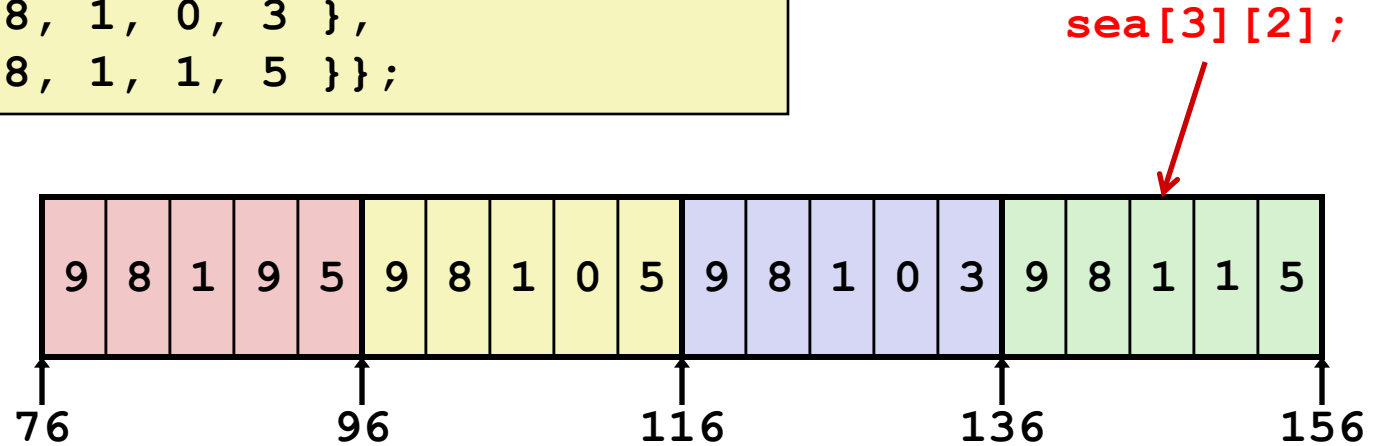
## Accès différents !

$\text{Mem}[\text{sea} + 20 * \text{index} + 4 * \text{dig}]$

$\text{Mem}[\text{Mem}[\text{univ} + 4 * \text{index}] + 4 * \text{dig}]$

# Tableaux multi-dimensions

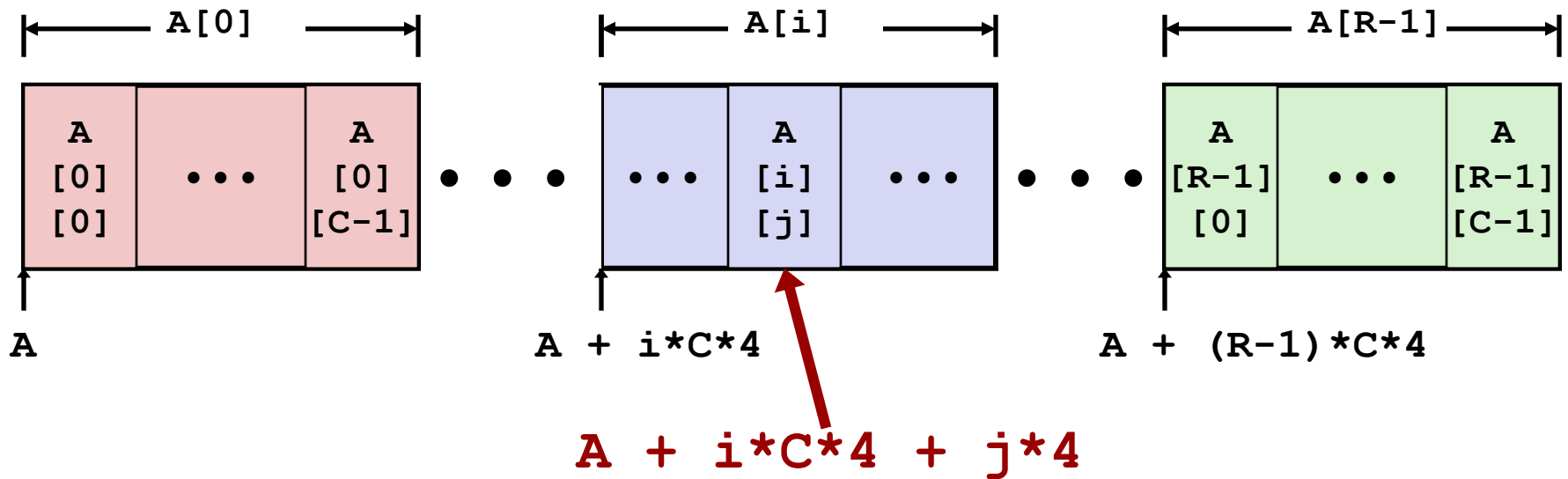
```
#define PCOUNT 4
zip_dig sea[PCOUNT] =
  {{ 9, 8, 1, 9, 5 },
   { 9, 8, 1, 0, 5 },
   { 9, 8, 1, 0, 3 },
   { 9, 8, 1, 1, 5 }};
```



- Les éléments sont organisés en “row-major” (garanti)

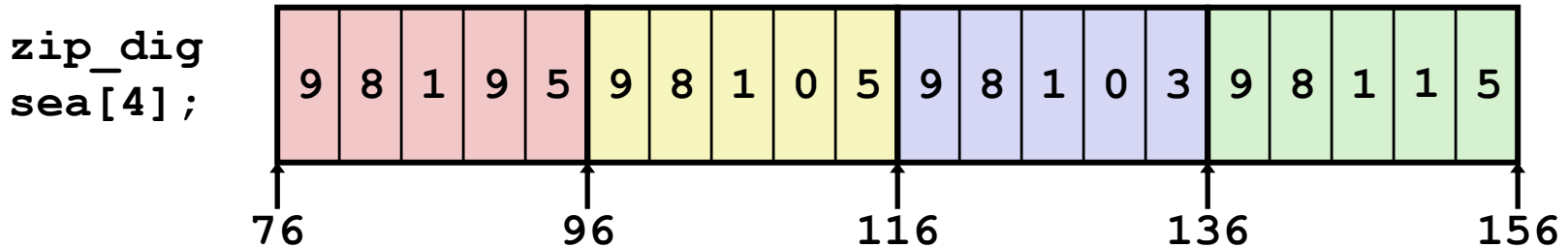
# Tableaux multi-dimensions

```
int A[R][C];
```



Nested Arrays

# Exemples de référence



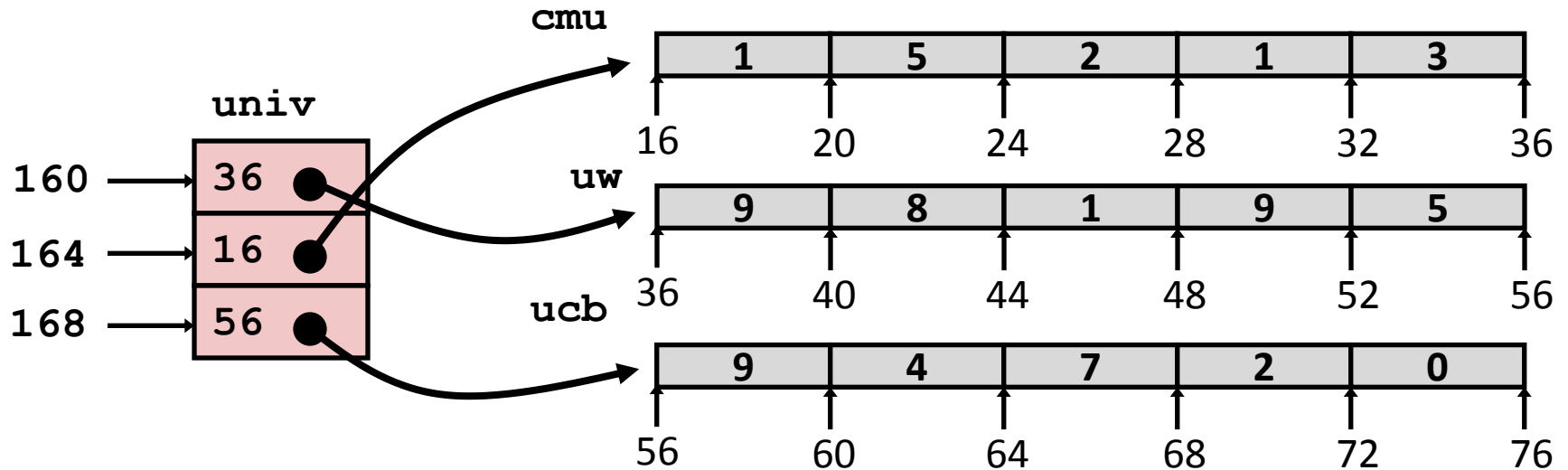
■ Référence	Adresse	Valeur	Garantie ?
sea[3][3]	$76+20*3+4*3 = 148$	1	Yes
sea[2][5]	$76+20*2+4*5 = 136$	9	Yes
sea[2][-1]	$76+20*2+4*-1 = 112$	5	Yes
sea[4][-1]	$76+20*4+4*-1 = 152$	5	Yes
sea[0][19]	$76+20*0+4*19 = 152$	5	Yes
sea[0][-1]	$76+20*0+4*-1 = 72$	??	No

- Pas de bounds checking !
- Ordre des éléments dans le tableau est garanti.

# Tableaux multi-niveaux

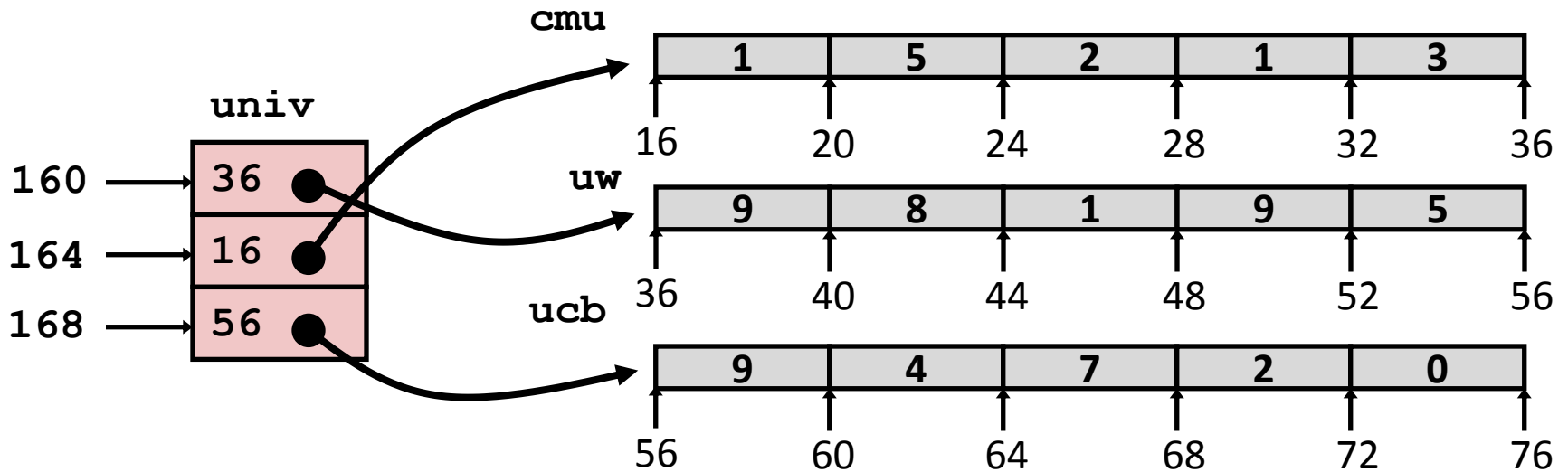
```
zip_dig cmu = { 1, 5, 2, 1, 3 };  
zip_dig uw  = { 9, 8, 1, 9, 5 };  
zip_dig ucb = { 9, 4, 7, 2, 0 };
```

```
#define UCOUNT 3  
int *univ[UCOUNT] = {uw, cmu, ucb};
```





# Exemples de référence



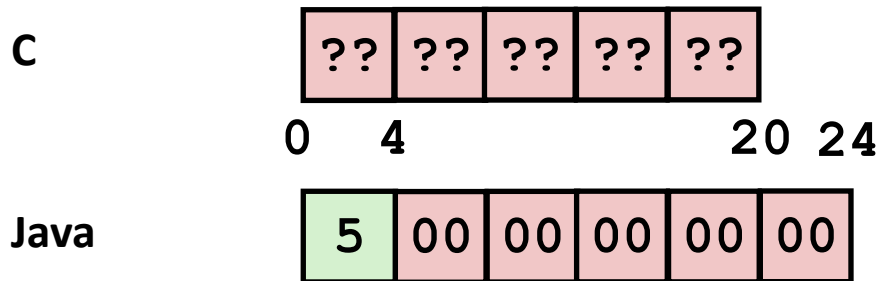
■ Référence	Adresse	Valeur	Garantie ?
<code>univ[2][3]</code>	$56+4*3 = 68$	2	Yes
<code>univ[1][5]</code>	$16+4*5 = 36$	9	No
<code>univ[2][-1]</code>	$56+4*-1 = 52$	5	No
<code>univ[3][-1]</code>	??	??	No
<code>univ[1][12]</code>	$16+4*12 = 64$	7	No

■ Pas de bounds checking !

# Tableaux en Java

- Chaque élément est initialisé à 0
- La longueur est spécifiée dans un champs caché au début de tableau (4 octets)
  - `array.length`
  - *Hmm, qu'est-ce qu'il fait avec cette information ?*

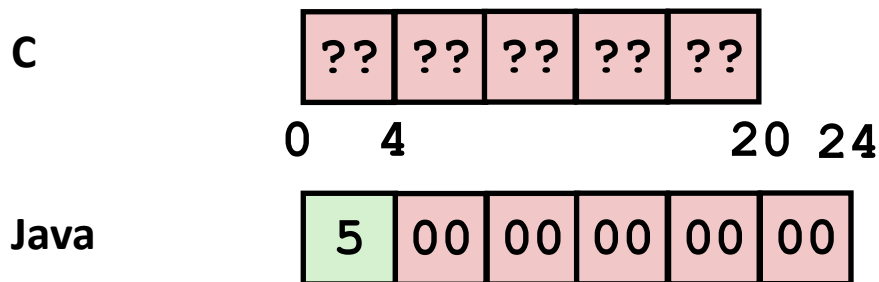
`int array[5]:`



# Tableaux en Java

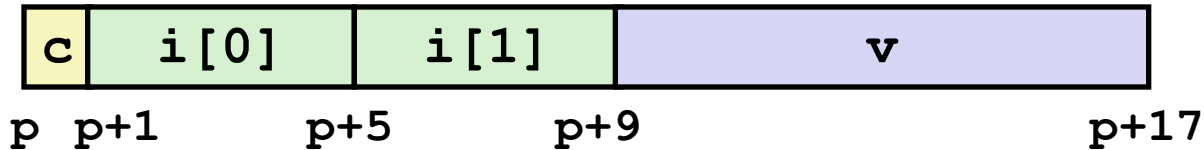
- Chaque élément est initialisé à 0
- La longueur est spécifiée dans un champs caché au début de tableau (4 octets)
  - Chaque accès au tableau émet un bounds-check
    - Code ajouté
    - Exception si out-of-bounds

**int array[5]:**



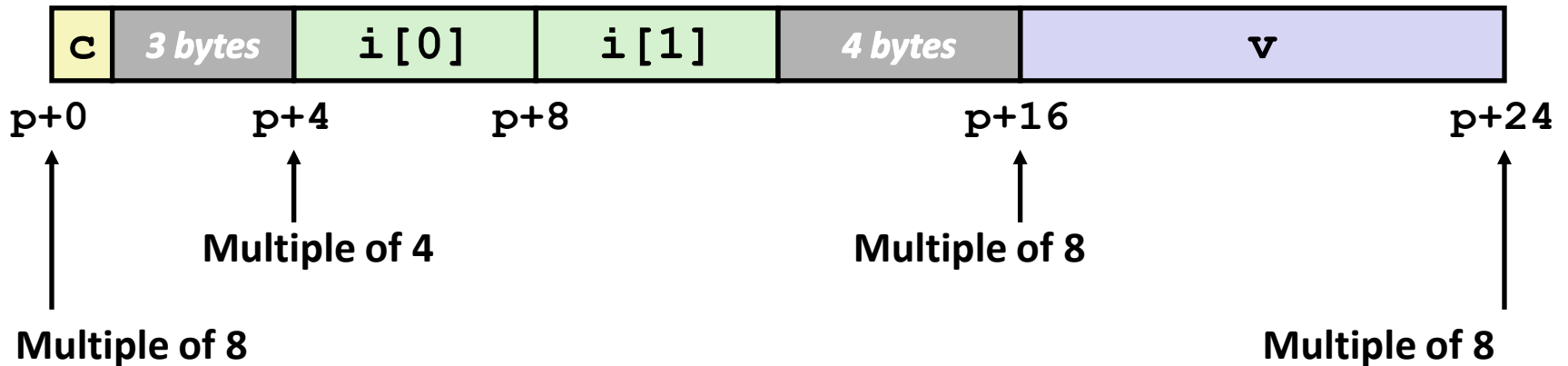
# Structures & Alignment

## ■ Données non alignées



```
struct S1 {  
    char c;  
    int i[2];  
    double v;  
} *p;
```

## ■ Données alignées



# Principes d'alignement

## ■ Données alignées

- Si le type primitif demande K octets, l'adresse doit être un multiple de K

## ■ Alignement de données est obligatoire sur certaines machines et « recommandé » sur IA32

- Traité différemment avec IA32 Linux, x86-64 Linux, et Windows!

## ■ Motivation

- Mémoire physique est accédée par « chunks » de 4 ou 8 octets, load et store plus efficace

## ■ Compilateur

- Insérer « padding » en structure pour assurer l'alignement correct des champs
- => Utiliser `sizeof()` pour avoir la vraie taille de structure !

# Cas spécifiques d'alignement (IA32)

- **1 byte: char, ...**
  - Pas de restriction en adresse
- **2 bytes: short, ...**
  - Le bit le plus bas de l'adresse doit être  $0_2$
- **4 bytes: int, float, char \*, ...**
  - Les 2 bits les plus bas de l'adresse doivent être  $00_2$
- **8 bytes: double, ...**
  - Windows (et autres OSs & jeux d'instruction): 3 bits plus bas  $000_2$
  - Linux: 2 bits plus bas  $00_2$
- **12 bytes: long double**
  - Windows, Linux : 2 bits plus bas  $00_2$

# Alignement avec structures

## ■ Dans la structure:

- Respecter l'exigence d'alignement de chaque membre

## ■ Placement de la structure

- Chaque structure a une exigence d'alignement K
  - K = alignement le plus grand
- Adresse initiale et longueur de la structure doivent être un multiple de K

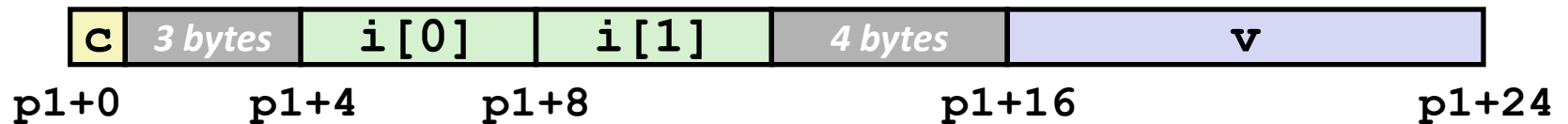
```
struct S1 {  
    char c;  
    int i[2];  
    double v;  
} *p1;
```

# Différentes conventions d'alignement

## ■ IA32 Windows or x86-64:

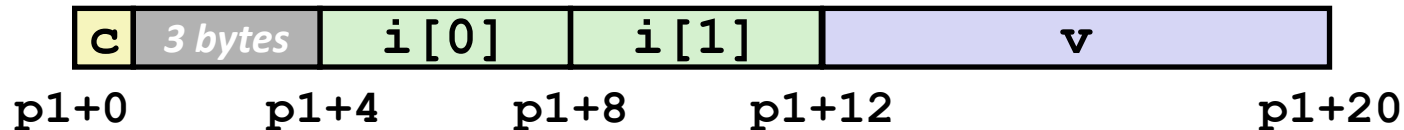
- $K = 8$

```
struct S1 {  
    char c;  
    int i[2];  
    double v;  
} *p1;
```



## ■ IA32 Linux:

- $K = 4$

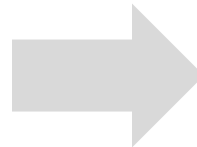




# Sauver de la place !

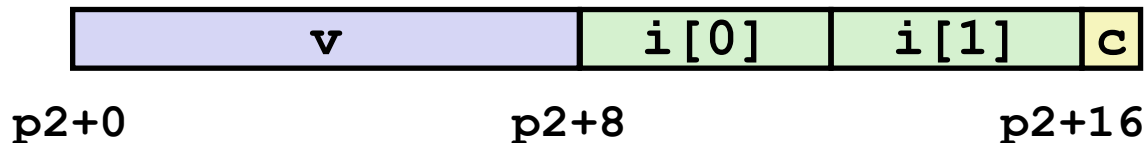
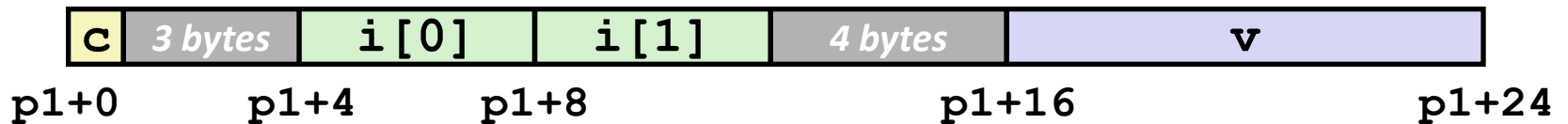
- Mettre les données de type plus grand d'abord :

```
struct S1 {  
    char c;  
    int i[2];  
    double v;  
} *p1;
```



```
struct S2 {  
    double v;  
    int i[2];  
    char c;  
} *p2;
```

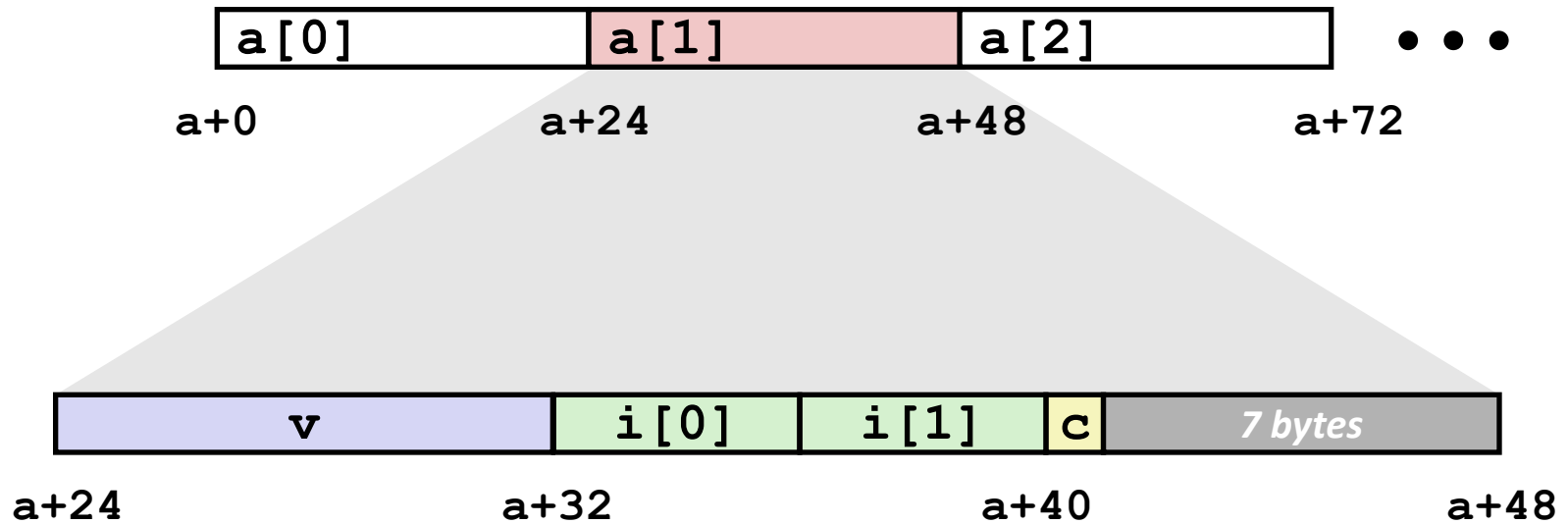
- Effet (exemple x86-64, K=8)



Malheureusement, la taille totale de la structure n'est pas un multiple de K

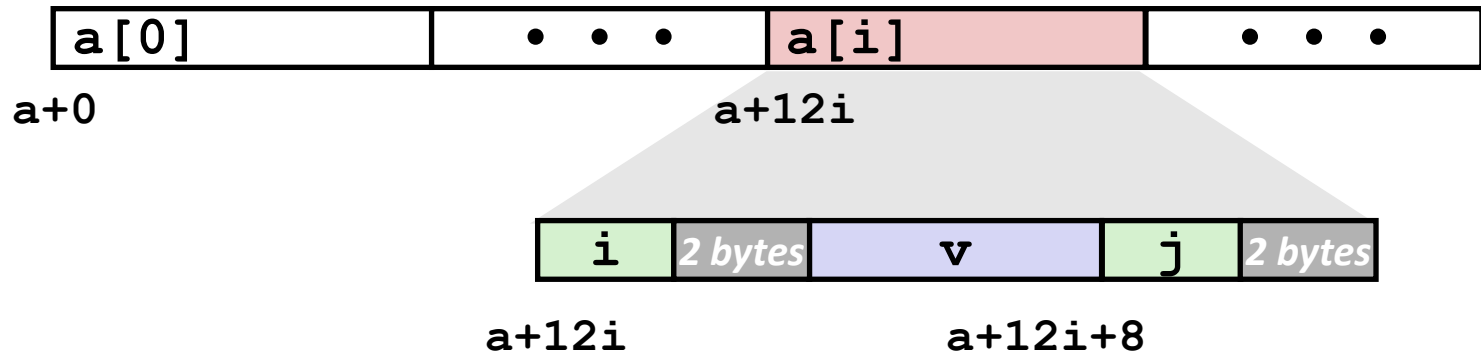
# Tableau de structures

```
struct S2 {  
    double v;  
    int i[2];  
    char c;  
} a[10];
```



# Un autre exemple

```
struct S3 {  
    short i;  
    float v;  
    short j;  
} a[10];
```



# Structures de données (objets) en Java

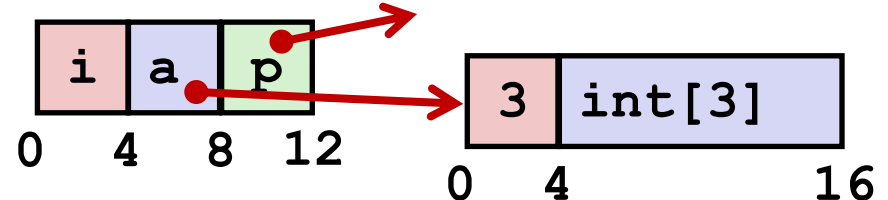
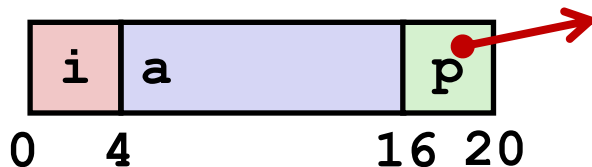
- Les objets (structs) peuvent inclure des types primitifs seulement, ou il faut utiliser les références pour les types complexes (tableaux, d'autres objets, etc.)

```
C struct rec {  
    int i;  
    int a[3];  
    struct rec *p;  
};
```

```
Java class Rec {  
    int i;  
    int[] a = new int[3];  
    Rec p;  
    ...  
};
```

```
struct rec *r = malloc(...);  
struct rec r2;  
r->i = val;  
r->a[2] = val;  
r->p = &r2;
```

```
r = new Rec;  
r2 = new Rec;  
r.i = val;  
r.a[2] = val;  
r.p = r2;
```

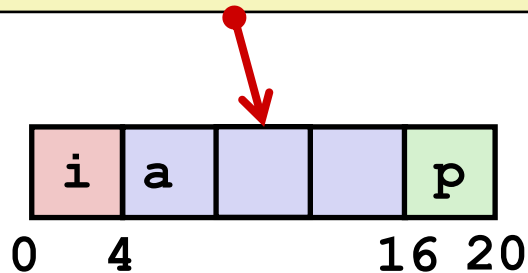


# Pointers/Références

- Pointer en C peut pointer à n'importe quelle adresse mémoire
- Référence en Java peut seulement pointer à un objet
  - Et seulement à son 1<sup>er</sup> élément !

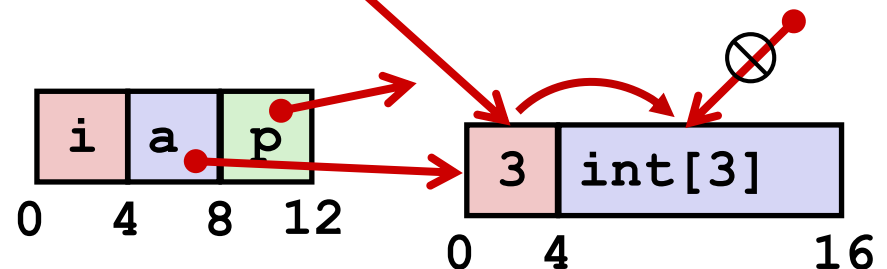
C

```
struct rec {  
    int i;  
    int a[3];  
    struct rec *p;  
};  
some_fn(&(r.a[1])) //ptr
```



Java

```
class Rec {  
    int i;  
    int[] a = new int[3];  
    Rec p;  
...  
};  
some_fn(r.a, 1) //ref & index
```



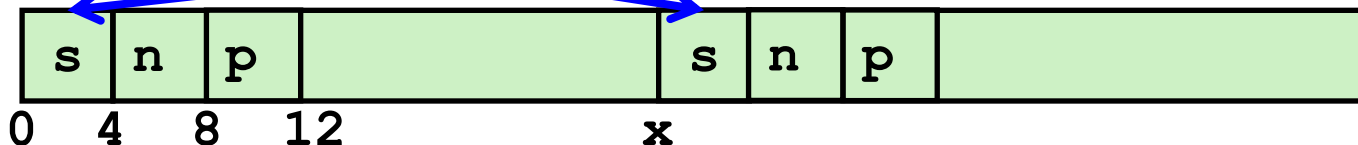
# Casting en C

- On peut caster un pointer en n'importe quel autre pointer

```
struct BlockInfo {  
    int sizeAndTags;  
    struct BlockInfo* next;  
    struct BlockInfo* prev;  
};  
typedef struct BlockInfo BlockInfo;  
...  
int x;  
BlockInfo *b;  
BlockInfo *newBlock;  
...  
newBlock = (BlockInfo *) ( (char *) b + x );  
...
```

Cast b into char pointer so that you can add byte offset without scaling

Cast back into BlockInfo pointer so you can use it as BlockInfo struct

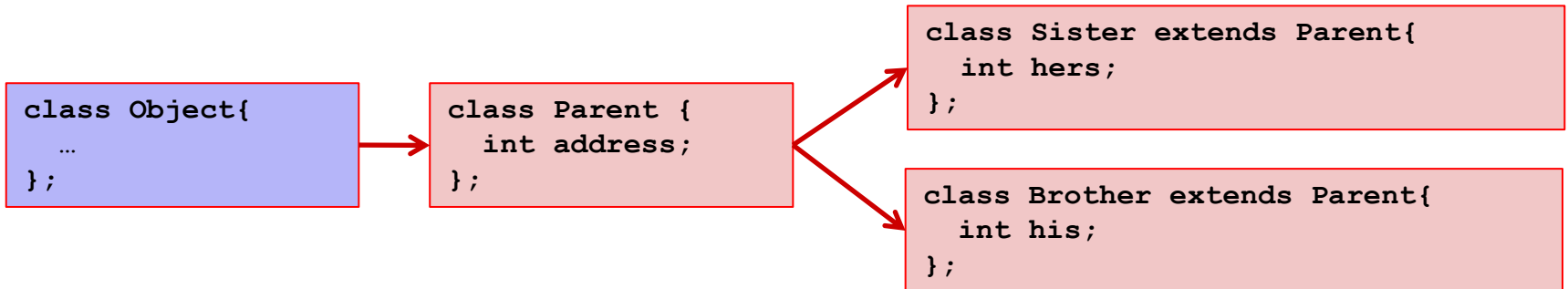


# Casting en C : petit test

- `char * p`
- `(int *) p +7`
- `(int *)(p+7)`

# Casting en Java

## ■ Peut seulement caster des références d'objets compatibles



```
// Parent is a super class of Brother and Sister, which are siblings
Parent a = new Parent();
Sister xx = new Sister();
Brother xy = new Brother();
Parent p1 = new Sister();           // ok, everything needed for Parent
                                     // is also in Sister
Parent p2 = p1;                     // ok, p1 is already a Parent
Sister xx2 = new Brother();         // incompatible type – Brother and
                                     // Sisters are siblings
Sister xx3 = new Parent();          // wrong direction; elements in Sister
                                     // not in Parent (hers)
Brother xy2 = (Brother) a;          // run-time error; Parent does not contain
                                     // all elements in Brother (his)
Sister xx4 = (Sister) p2;           // ok, p2 started out as Sister
Sister xx5 = (Sister) xy;           // inconvertible types, xy is Brother
```



# Création d'objet en Java

```
class Point {  
    double x;  
    double y;  
  
    Point() {  
        x = 0;  
        y = 0;  
    }  
  
    boolean samePlace(Point p) {  
        return (x == p.x) && (y == p.y);  
    }  
  
}  
...  
Point newPoint = new Point();  
...
```

champs

constructeur

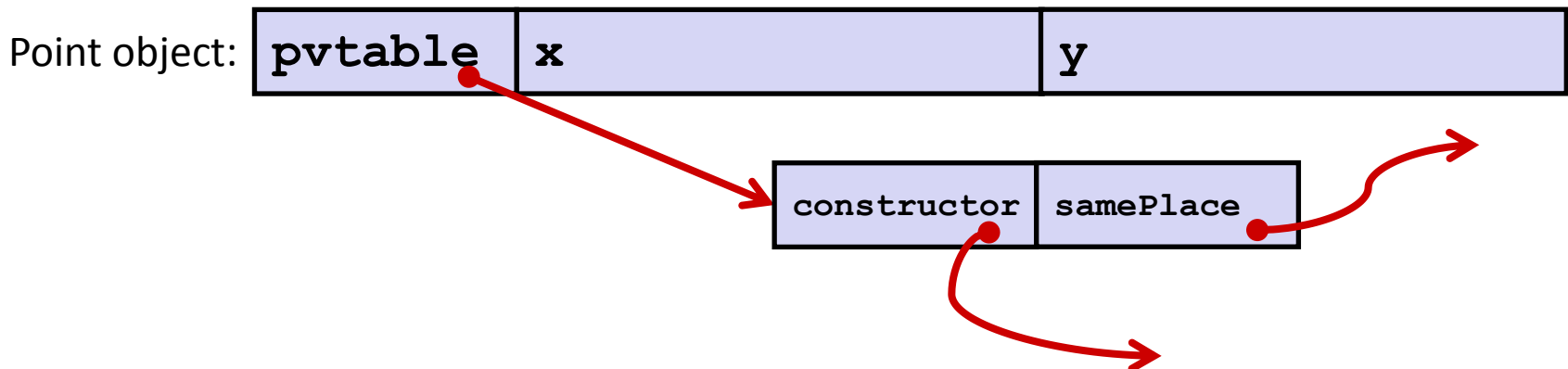
méthode

création

# Création d'objet en Java

## ■ “new”

- Allouer de l'espace pour les champs de données
  - Ajouter un pointer à “vtable” (table virtuelle, partagée par tous les objets de la classe, contenant des pointeurs aux codes des méthodes et les champs « static »)
- Retourner la référence au nouvel objet en mémoire
- Exécuter la méthode “constructeur”

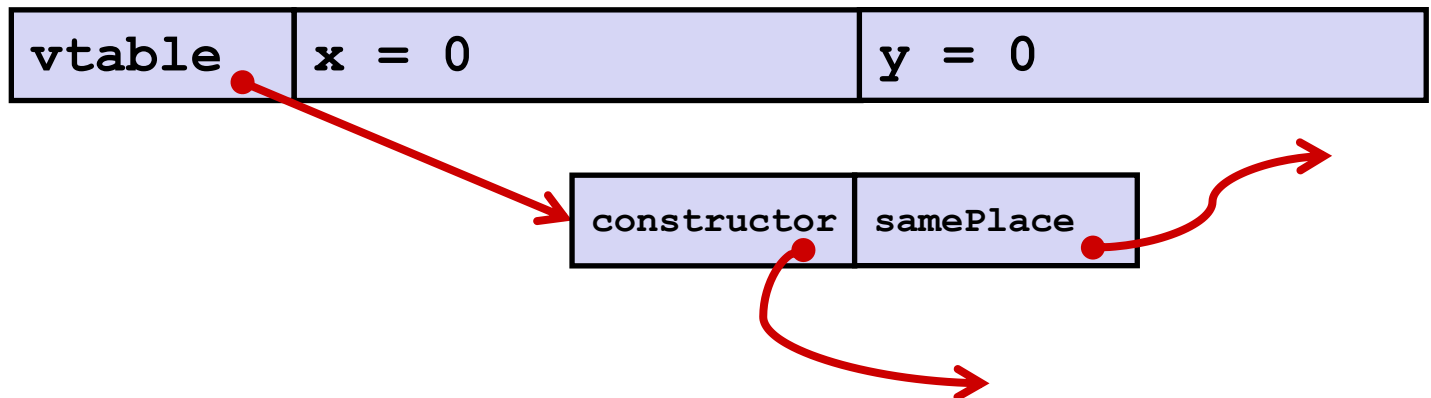


# Création d'objet en Java

## ■ “new”

- Allouer de l'espace pour les champs de données
  - Ajouter un pointer à “vtable” (table virtuelle, partagée par tous les objets de la classe, contenant des pointeurs aux codes des méthodes et les champs « static »)
- Retourner la référence au nouvel objet en mémoire
- Exécuter la méthode “constructeur”

## ■ Initialisation :



# Subclassing

```
class PtSubClass extends Point{
    int aNewField;
    boolean samePlace(Point p2) {
        return false;
    }
    void sayHi() {
        System.out.println("hello");
    }
}
```

- “aNewField” va où ?
- Le pointer vers le code de 2 nouvelles méthodes va où ?

# Subclassing

```
class PtSubClass extends Point{  
    int aNewField;  
    boolean samePlace(Point p2) {  
        return false;  
    }  
    void sayHi() {  
        System.out.println("hello");  
    }  
}
```

aNewField tacked on at end

