

L'**alignement en mémoire** d'une donnée est la façon dont celle-ci est organisée dans la mémoire.

Par exemple, les **tableaux** de taille n d'éléments d'un type T sont organisés en un segment contigu de $\text{sizeof}(T) * n$ octets.

Ainsi, un tableau t de 3 éléments de type `short` est organisé en



On peut se poser de la même manière la question de l'**alignement mémoire** des variables d'un **type structuré**.

Considérons les déclarations de types

```
1 typedef struct {           6 typedef struct {
2     short x;                7     short x;
3     short y;                8     int z;
4     int z;                  9     short y;
5 } A;                        10 } B;
```

A et B sont des types structurés composés des mêmes champs. Il n'y a que l'ordre de leur déclaration qui diffère.

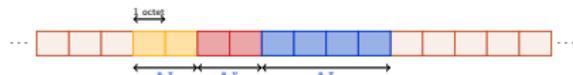
Cependant,

```
1     printf("%lu_%lu\n", sizeof(A), sizeof(B));
```

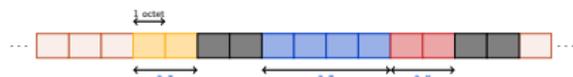
affiche `8 12`.

Le fait que les tailles des variables de type A et B diffèrent est dû à leur **alignement en mémoire**.

Soit a une variable de type A . Cette variable est organisée en mémoire en



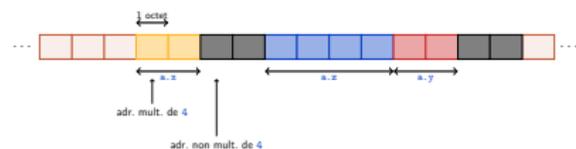
Soit b une variable de type B . Cette variable est organisée en mémoire en



Les octets en gris intervenant dans l'alignement mémoire de b sont des **octets de complétion**.

Des octets de complétion sont introduits pour que chaque champ c d'une variable d'un type structuré **commence à une adresse multiple d'un entier** dépendant du type de c .

Dans notre exemple, en sachant que tout champ de type `short` (resp. `int`) doit commencer à une adresse multiple de 2 (resp. 4), on explique l'alignement en mémoire de b précédent :

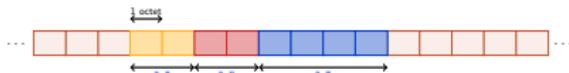


Les derniers octets de complétion sont introduits pour que les tableaux de variables de type B puissent être représentés en vérifiant cet alignement en mémoire.

Soit **a** une variable de type **A** initialisée par

```
1 A a = {1000, 2000, 3000};
```

Cette variable est organisée en mémoire en



On peut accéder aux champs de **a** de la manière suivante :

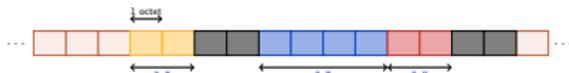
```
1 short x, y;
2 int z;
3 void *p;
4 p = &a;
5 x = *((short *) p); /* Equivalent a x = a.x; */
6 p += 2;
7 y = *((short *) p); /* Equivalent a y = a.y; */
8 p += 2;
9 z = *((int *) p); /* Equivalent a z = a.z; */
```

193 / 249

Soit **b** une variable de type **B** initialisée par

```
1 B b = {1000, 2000, 3000};
```

Cette variable est organisée en mémoire en



On peut accéder aux champs de **b** de la manière suivante :

```
1 short x, y;
2 int z;
3 void *p;
4 p = &b;
5 x = *((short *) p); /* Equivalent a x = a.x; */
6 p += 4;
7 z = *((int *) p); /* Equivalent a z = a.z; */
8 p += 4;
9 y = *((short *) p); /* Equivalent a y = a.y; */
```

194 / 249

L'option `Wpadded`

L'option du compilateur `-Wpadded` permet d'obtenir un avertissement sanctionnant la déclaration d'un type structuré nécessitant des octets de complétion.

Par exemple, avec le type structuré **B** défini par

```
1 typedef struct {
2     short x;
3     int z;
4     short y;
5 } B;
```

on obtient l'avertissement

```
Prog.c:3:9: warning: padding struct to align 'z' [-Wpadded]
     int z;
     ~
```

```
Prog.c:5:1: warning: padding struct size to alignment boundary [-Wpadded]
 } B;
 ~
```

195 / 249

Alignement en mémoire — ce qu'il faut retenir

L'alignement mémoire d'une variable d'un type structuré dépend de beaucoup de paramètres, notamment :

- de l'architecture de la machine exécutant ou ayant compilé le programme;
- du compilateur ayant compilé le programme.

Il est donc important de savoir que le calcul de la **taille** d'une variable d'un **type structuré** n'est pas immédiat et **dépend du contexte**.

196 / 249