

Information, Calcul et Communication

Composante Pratique: Programmation C++

Semaine 12: consolidation et analyse

Outils et analyse de structures de données: le cas de **vector**

```
int main(int argc, char* argv[])
```

`sizeof(int)``sizeof(char*)``sizeof(argv[0])`

L'opérateur **sizeof** évalue, au moment de la compilation, l'**espace mémoire** occupé par un élément d'un **type** donné ou par une **variable** ou par le résultat d'une **expression**

Le résultat est exprimé en **octet**.

Exemples (*sur machine 64 bits*):

`sizeof(char)` renvoie **1**

`sizeof(bool)` renvoie **1**

`sizeof(char*)` renvoie **8**

`sizeof(double)` renvoie **8**

`sizeof(argv[0])` renvoie **8**

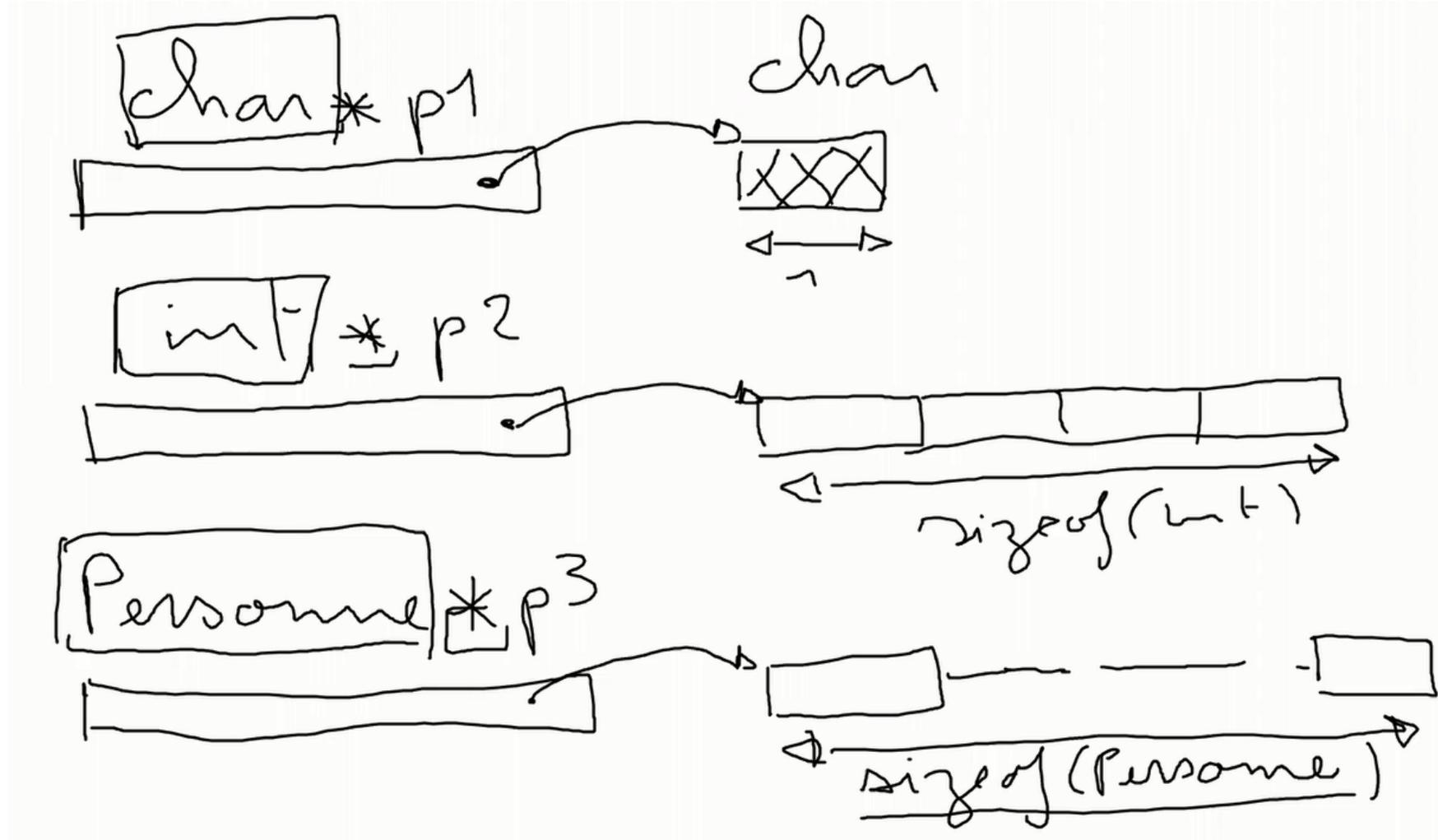
SpeakUp: Which of the 4 letters A, B, C or D is displayed by the program sizeofPointer.cc ?

A. A

B. B

C. C

D. D



Outil 2: les opérateurs de conversion explicite (*cast*)

(type) ... static_cast<type>(...)

L'opérateur de conversion permet de forcer un changement de type pour l'évaluation d'une expression. Il permet de contourner des cas de conversions automatiques indésirables. Par exemple, qu'est-ce qui est affiché ?

```
int a(5), b(6);  
double x(3/4);  
cout << x << " " << a/b << endl;
```

L'opérateur de **conversion à-la-C** indique le type désiré entre parenthèses: **(type)**

En C++ on préfère l'écrire sous la forme plus visible **static_cast<type>**

Sa priorité est supérieure aux opérateurs arithmétiques

```
int a(5), b(6);  
cout << (double) a/b << static_cast<double> (a)/b << endl;
```

Outil 2: les opérateurs de conversion explicite (cast)

`(type)...` `reinterpret_cast<type>(...)`

L'opérateur de conversion à-la-C est utilisé dans une grande variété de contextes, comme par exemple cette conversion de pointeur dans `main()` :

```
cout << argv[0] << " " << (int*)argv[0] << endl;
```

En C++, pour une meilleure clarté du code, on préfère utiliser `reinterpret_cast<type>` pour effectuer des conversions de type sur un pointeur. Pour le même exemple:

```
cout << argv[0] << " "  
     << reinterpret_cast<int*>(argv[0]) << endl;
```

Mieux comprendre `vector` à l'aide de `sizeof()` et du `cast`

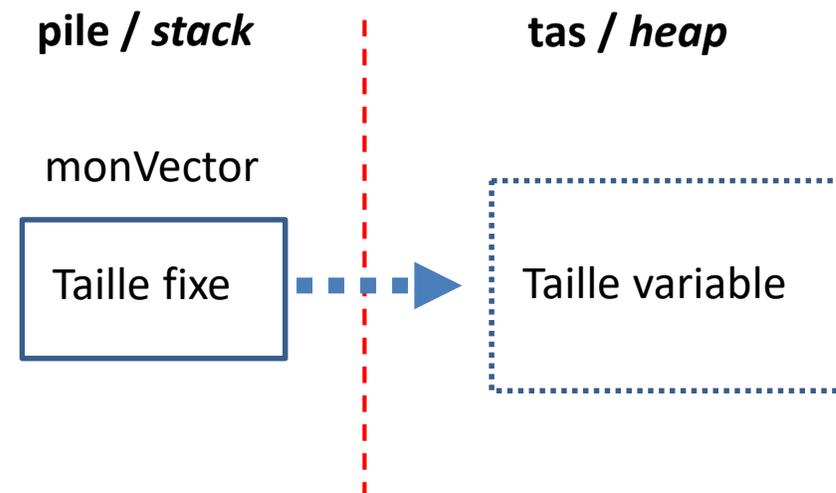
Lorsqu'un `vector` est déclaré localement, un *espace mémoire minimum* est réservé **sur la pile**, même si ce `vector` est vide. `sizeof()` peut nous indiquer cette taille.

```
vector<double> monVector;  
cout << sizeof(monVector) << endl;
```

remarque: `sizeof()` fournit toujours la même taille quel que soit l'espace réservé initialement pour `monVector`, ceci même si `monVector` change ensuite dynamiquement de taille.

Comment est-ce possible ?

→ L'espace mémoire de `monVector` se partage entre la **pile/stack** (taille fixe) et le **tas/heap** (taille nulle pour un `vector` vide et qui change par allocation/libération dynamique).

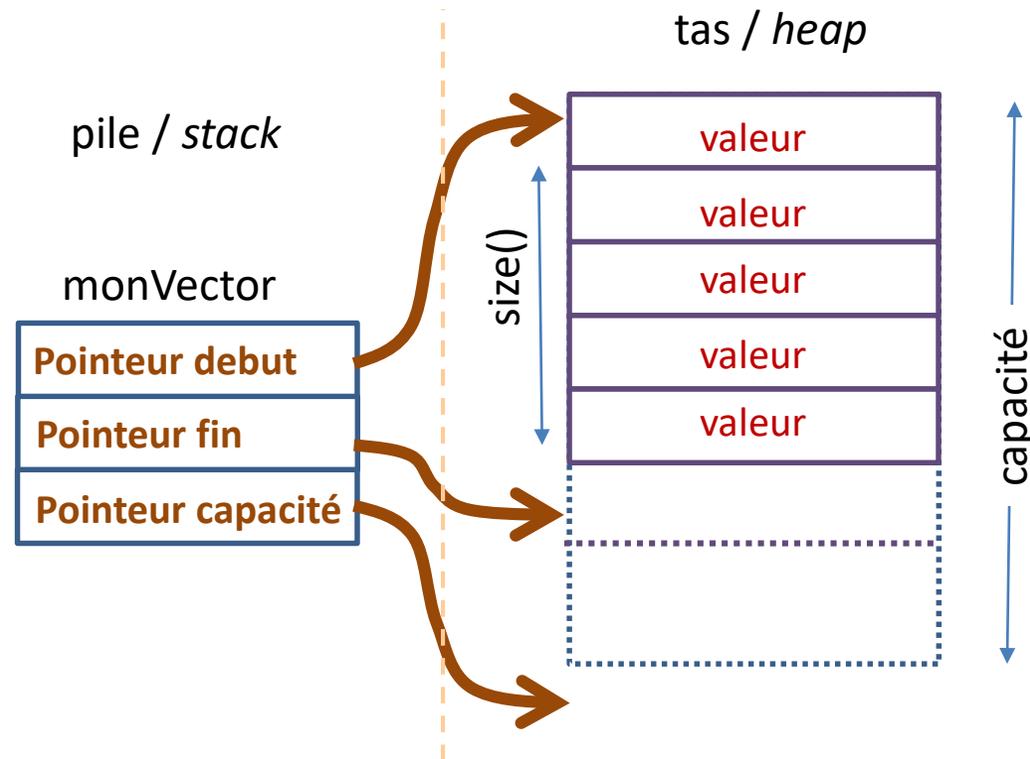


Comment un `vector` est-il mis en oeuvre ?

En fait le standard du C++ ne documente pas *comment* un `vector` est réalisé. Il documente seulement son *interface* = l'ensemble des tâches qu'il doit réaliser correctement.

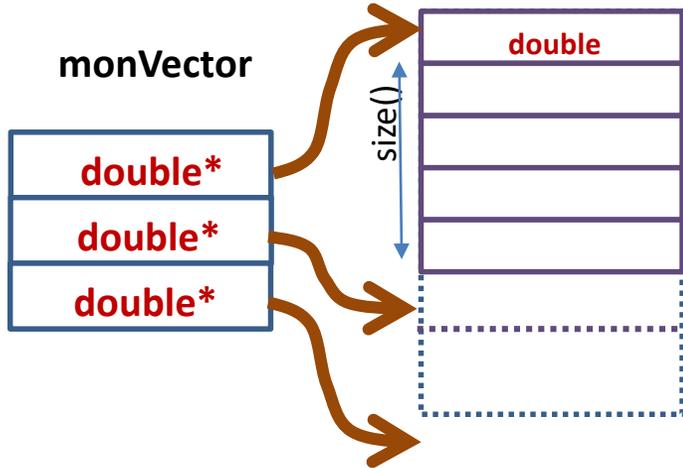
De nombreux ouvrages suggèrent qu'il lui suffit de 3 *pointeurs* pour réaliser efficacement ses objectifs. Ces pointeurs pointent respectivement vers:

- Le **début des données**
- Juste après la **fin des données**
- Juste après la fin de la **capacité** réservée



Nous pouvons le vérifier à l'aide de l'opérateur `reinterpret_cast`.

Types des variables et expressions utilisées dans le programme adresse_vector.cc



adresse_vector.cc

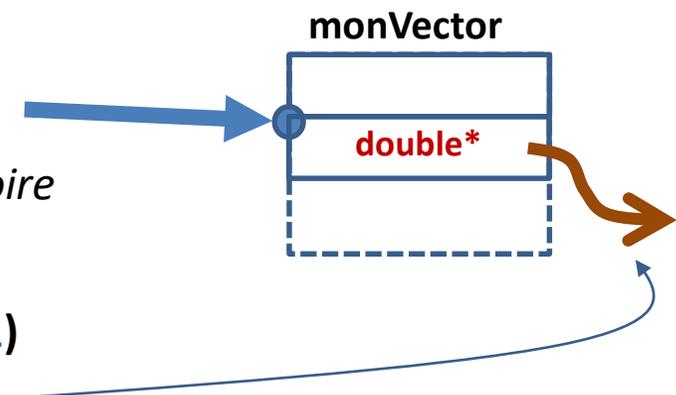
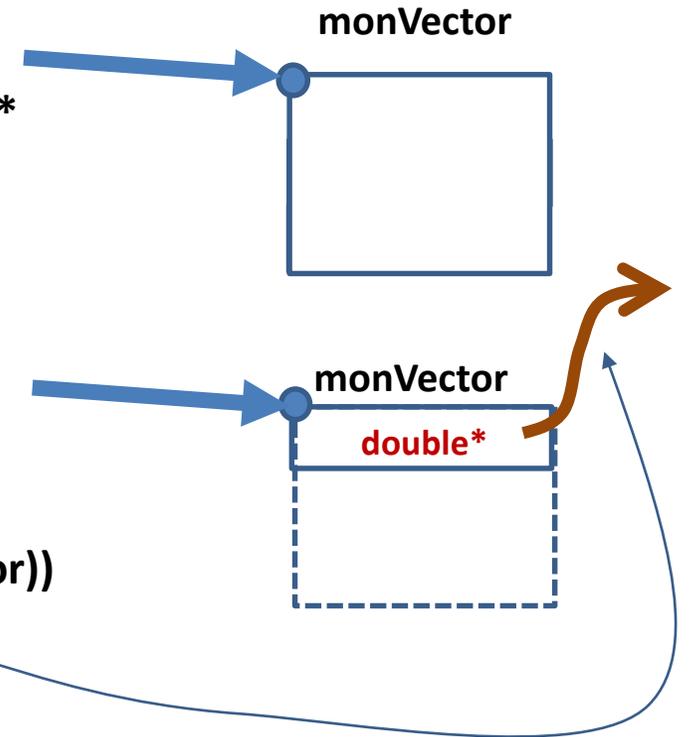
`&monVector`
est une adresse de type `vector<double>`*

`reinterpret_cast<double**>(&monVector)`
*est une adresse de type `double**`*

`*(reinterpret_cast<double**>(&monVector))`
est la valeur rangée à cette adresse

`reinterpret_cast<double**>(&monVector) + 1`
*est l'adresse de type `double**` qui suit en mémoire*

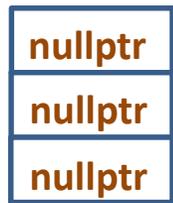
`*(reinterpret_cast<double**>(&monVector) + 1)`
est la valeur rangée à cette adresse



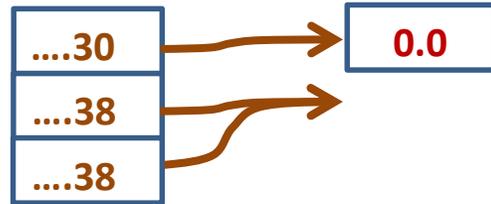
Comment un vector est-il mis en oeuvre ? (2)

Exemple d'exécution du code `adresse_vector.cc` affichant les 3 pointeurs pour un vector vide, puis quand on ajoute une donnée à la fois

avec `push_back()`:

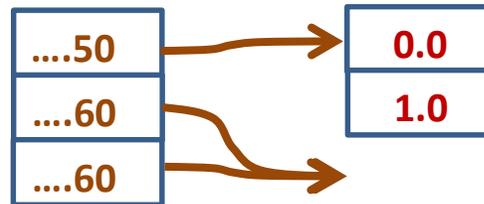


1 donnée

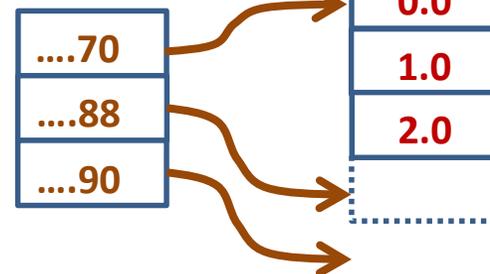


// les adresses sont
// en hexadécimal

2 données



3 données



En examinant attentivement les adresses on constate que le bloc de donnée sur le tas est déplacé deux fois !

Cause : plus assez de place localement !

On doit déplacer toutes les données...

```
0x7ffc7c16aff0
0
0
0
0x153d030
0x153d038
0x153d038
0x153d050
0x153d060
0x153d060
0x153d070
0x153d088
0x153d090
0x153d070
0x153d090
0x153d090
0x153d0a0
0x153d0c8
0x153d0e0
0x153d0a0
0x153d0d0
0x153d0e0
0x153d0a0
0x153d0d8
0x153d0e0
0x153d0a0
0x153d0e0
0x153d0e0
0x153d0f0
0x153d138
0x153d170
0x153d0f0
0x153d140
0x153d170
```

Comment optimiser les performances d'un vector ? (2)

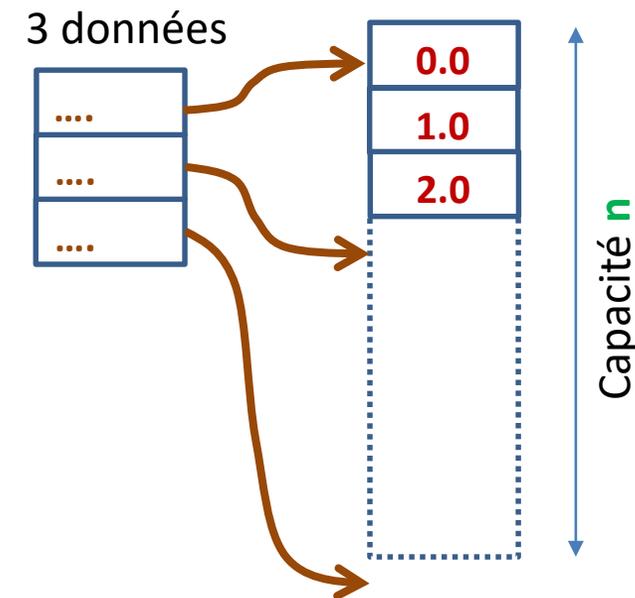
1) Ne pas utiliser de vector si on connaît la taille nécessaire au moment de l'écriture du programme et que cette taille reste invariable pendant l'exécution ; => utiliser array à la place de vector

2) Déclarer le vector avec sa dimension dès qu'elle est connue à l'exécution puis travailler avec des indices sur l'espace réservé. Cela évite les `push_back` qui causent des ré-allocations.

3) Si la dimension du vector **v** peut évoluer en cours d'exécution, faire une demande de réservation d'une certaine capacité de **n** éléments avec **v.reserve(n)**.

Cela évite les réallocations tant que les `push_back` travaillent dans l'espace de la capacité réservée.

4) Pour échanger les valeurs de deux vector **a** et **b**, appeler **a.swap(b)** car cela échange seulement les 3 pointeurs de la partie fixe sur la pile.



5) Passer un vector par référence constante aux fonctions

Performance liée à l'accès aux données en mémoire centrale

Lien avec le cours ICC-théorie M3 L2: Hiérarchie de mémoires

Conseil valable pour toutes les structures de données et en particulier *les tableaux à plusieurs indices* (**vector**, **array**, à-la-C):

Traiter les données **ligne par ligne** pour bénéficier du très faible coût de l'accès séquentiel aux données consécutives en mémoires (**localité spatiale** = forte probabilité d'être dans un même bloc). Cela diminue les défauts de cache mémoire.

Outil de mesure temps d'exécution d'un programme entier **prog**:

Sur la ligne de commande: **time prog**

Retenir le temps «user»

vector dispose d'une interface riche permettant de gérer des structures de données dynamiques en minimisant les risques d'erreurs.

Cette interface est robuste = elle n'expose pas des éléments de type pointeurs qui pourraient être la cause de nombreux bugs.

Si la performance est un critère important pour le fonctionnement du programme:

- **array** pour toutes les données dont on connaît la taille a priori
- Utiliser le passage par référence, `reserve()`, `swap()`...
- Tirer parti de la *localité spatiale* des données