

Programmation avancée en C :

Allocation dynamique

Licence informatique 3^e année

Université Gustave Eiffel

- ▶ Pointeur = adresse mémoire + type (interprétation)
- ▶ `type* nom;` \Rightarrow `nom` pointe vers une zone mémoire interprétée comme `type`
- ▶ Le type peut être quelconque (C doit juste être capable d'évaluer son `sizeof`).
- ▶ Valeur spéciale `NULL` \sim l'adresse 0. (`NULL = (void*)0`)
- ▶ Pointeur générique : `void* nom;`

1/36

2/36

Arithmétique des pointeurs

- ▶ Un tableau \Rightarrow un pointeur
- ▶ L'addition et la soustraction en fonction de la taille du type
`t+3` = pointeur vers l'élément d'indice 3 après `t`
- ▶ Si le pointeur `t` pointe sur la case `x` du tableau, on peut le décaler sur la case `x+1` en faisant `t++`.

```
1 int* copy(char* src, char* dst){
2   if (src == NULL || dst == NULL){
3       return -1;
4   }
5   while (*src != '\0'){
6       *dst = *src;
7       src++;
8       dst++;
9   }
10  *(++dst) = '\0';
11  return 0;
12 }
```

3/36

Transtypage

- ▶ Pas de problème de conversion pour :
`void* \leftarrow foo*`, `foo* \leftarrow void*`
- ▶ Problème potentiel pour `bar* \leftarrow foo*`
- ▶ On peut chercher à interpréter la mémoire de façon différente, mais il faut une conversion explicite :
`foo* f = ...;`
`bar* b = (bar*)f;`
- ▶ Lors d'un appel de fonction, le matching des types d'arguments doit être parfait ! Il faut caster le cas échéant pour éviter des warning.

4/36

Exemple 1

- Ordre de rangement des octets en mémoire
⇒ voir un `int` comme un tableau de 4 octets

```
1 int endianness(void) {
2     unsigned int i=0x12345678;
3     unsigned char* t = (unsigned char*)&i;
4     switch (t[0]){
5         /* 12 34 56 78 */
6         case 0x12: return BIG_ENDIAN;
7         /* 78 56 34 12 */
8         case 0x78: return LITTLE_ENDIAN;
9         /* 34 12 78 56 */
10        case 0x34: return BIG_ENDIAN_SWAP;
11        /* 56 78 12 34 */
12        default: return LITTLE_ENDIAN_SWAP;
13    }
14 }
```

5/36

Exemple 2

- Voir les octets qui composent un `double`

```
1 void show_bytes(double d){
2     unsigned char* t = (unsigned char*)&d;
3     int i;
4     for(i = 0; i < sizeof(double); i++){
5         printf("%X", t[i]);
6     }
7     printf("\n");
8 }
```

```
nborie@perceval:~> ./test 645.36452324
75 13 29 8B EA 2A 84 40
```

6/36

Façonner la mémoire

- Pour utiliser les données (forcément binaires) dans la mémoire, il faut :
 - l'adresse des données,
 - la taille des paquets et leur interprétation,
 - le nombre de paquets à lire.

Adresse seulement	
<code>void* t</code>	<code>void* c</code>
Adresse + interprétation	
<code>int* t</code>	<code>char* c</code>
Adresse + interprétation + nombre de paquets	
<code>int t[64]</code>	<code>char c[8]</code>

La programmation générique en C consiste à manipuler des `void*` et leur donner l'interprétation souhaitée au moment où l'on veut exploiter les données pointées. (choisir un cast \Leftrightarrow choisir une interprétation)

7/36

Allocation dynamique

- Principe : demander une zone mémoire au système
- Zone représentée par son adresse, pris sur le tas
- Zone persistante jusqu'à ce qu'elle soit libérée explicitement par le programme (\neq variables locales)
- Il faut une conversion pour donner l'interprétation à ce zone.

8/36

Malloc

- ▶ `void* malloc(size_t size);` dans `<stdlib.h>`
- ▶ `size` = taille **en octets** de la zone réclamée
- ▶ Retourne la valeur spéciale `NULL` en cas d'échec
- ▶ Si réussi, retourne l'adresse d'une zone au contenu **indéfini**
 - ⇒ Penser à initialiser la zone avant utilisation !

9/36

Règles d'or de malloc

- ▶ **Toujours** tester le retour de malloc
- ▶ **Toujours** multiplier le nombre d'éléments par la taille (`sizeof`)
- ▶ **Toujours** mettre un cast pour indiquer le type (ceci est gcc-facultatif, mais plus lisible)
- ▶ Usage prototypique :

```
1 Cell* c = (Cell*) malloc(sizeof(Cell));
2 if(c == NULL){
3     /* ... */
4 }
```

- ▶ Pour un tableau, on multiplie par le nombre d'éléments.

```
1 int* array = (int*) malloc(size * sizeof(int));
2 if(array == NULL){
3     /* ... */
4 }
```

10/36

Calloc

- ▶ `void *calloc(size_t nmemb, size_t size);`
- ▶ Alloue un zone de `nmemb` éléments de taille `size` et le remplit avec des zéros :

```
1 int create_array_zero(int size){
2     int* array;
3     array = (int*) calloc(size, sizeof(int));
4     if(array == NULL){
5         fprintf(stderr, "Not enough memory\n");
6         exit(1);
7     }
8     return array;
9 }
```

- ▶ **Attention !** Paramètres **différents** de `malloc` !
- ▶ **Toujours** tester la valeur retournée !

11/36

Realloc

- ▶ `void *realloc(void *ptr, size_t size);`
- ▶ Réalloue la zone pointée par `ptr` à la nouvelle taille `size`
 - anciennes données conservées
 - ou tronquées si la taille a diminué
- ▶ Possibles copies de données sous-jacentes (avec le coût que cela produit...)
- ▶ `ptr` doit pointer sur une zone valide !
- ▶ **Toujours** tester la valeur retournée !

12/36

Exemple de réallocation

```
1 struct array{
2     int* data;
3     int capacity;
4     int current;
5 }
6
7 /* Add a given value to a given array
8    enlarging it if needed */
9 void add_int(struct array* a, int value){
10     if(a->current == a->capacity){
11         a->capacity *= 2;
12         a->data = (int*)realloc(a->data, a->capacity*sizeof(int));
13         if(a->data == NULL){
14             fprintf(stderr, "Not enough memory!\n");
15             exit(1);
16         }
17     }
18     a->data[a->current] = value;
19     a->current++;
20 }
```

13/36

Libération de la mémoire

- ▶ `void free(void *ptr);`
- ▶ Libère la zone pointée par `ptr`
- ▶ `ptr` peut être à `NULL` (pas d'effet).
- ▶ Sinon, `ptr` doit pointer sur une zone valide obtenue avec `malloc`, `calloc` ou `realloc`.
- ▶ La zone ne doit pas déjà avoir été libérée.
- ▶ **NE JAMAIS** lire un pointeur sur une zone libérée
- ▶ Attention aux allocations cachées
`char *strdup(const char *s);`

14/36

Libération de la mémoire

- ▶ 1 malloc = 1 free
- ▶ Celle qui alloue est celle qui libère :

Pas bien !

```
1 void foo(int* t){
2     /* ... */
3     free(t);
4 }
5
6 int main(int argc, char* argv[]){
7     int* t;
8     t = (int*) malloc(N*sizeof(int));
9     foo(t);
10    return 0;
11 }
```

Mieux !

```
1 void foo(int* t){
2     /* ... */
3 }
4
5 int main(int argc, char* argv[]){
6     int* t;
7     t = (int*) malloc(N*sizeof(int));
8     foo(t);
9     free(t);
10    return 0;
11 }
```

15/36

Allocations de structures

- ▶ Solution propre : faire une fonction d'allocation/initialisation et une fonction de libération

```
1 typedef struct{
2     double real, imaginary;
3 }Complex
4
5 Complex* new_complex(double r, double i){
6     Complex* c = (Complex *) malloc(sizeof(Complex));
7     if(c == NULL){
8         fprintf(stderr, "Not enough memory!\n");
9         exit(1);
10    }
11    c->real = r;
12    c->imaginary = i;
13    return c;
14 }
15
16 void free_complex(Complex* c){
17     free(c);
18 }
```

16/36

Utilisation de malloc

- L'allocation est coûteuse en temps et en espace.
- À utiliser avec discernement (pas quand la taille est connue par exemple...)

Pas bien !

```
1 int main(int argc, char* argv){
2   Complex* a = new_complex(2,3);
3   Complex* b = new_complex(7,4);
4   Complex* c = mult_complex(a,b);
5   /* ... */
6   free_complex(a);
7   free_complex(b);
8   free_complex(c);
9   return 0;
10 }
```

Mieux !

```
1 int main(int argc, char* argv){
2   Complex a = {2,3};
3   Complex b = {7,4};
4   Complex* c = mult_complex(&a, &b);
5   /* ... */
6   free_complex(c);
7   return 0;
8 }
```

17/36

Tableaux dynamiques à 2 dimensions

- Tableau 2D = tableau de tableaux :
 - allouer le tableau principal (pointeurs vers sous-tableaux)
 - allouer chacun des sous-tableaux

```
1 int** init_array(int n, int m){
2   int i;
3   int** t = (int**) malloc(n * sizeof(int*));
4   if(t == NULL){
5       /* Error handling */
6   }
7   for(i = 0; i < n; i++){
8       t[i] = (int*) malloc(m * sizeof(int));
9       if(t[i] == NULL){
10          /* Error handling */
11      }
12  }
13  return t;
14 }
```

- On peut étendre à n dimensions.

18/36

Tableaux dynamiques à 2 dimensions

- Les éléments ne sont pas toujours contigus !
≠ Tableaux statiques
- Les sous-tableaux ne sont pas forcément dans l'ordre.
int** t de 2x3 contenant la valeur 7

43B2			44f8			4532		
4532	44f8	...	7	7	7	...	7	7
t			t[1]			t[0]		

19/36

Tableaux à 2 dimensions

- Libération :
 - d'abord les sous-tableaux,
 - puis le tableau principal.

```
1 void free_array(int** t, int n){
2   if(t == NULL) return ;
3   int i;
4   for(i = 0; i < n; i++){
5       free(t[i]); /* free(NULL) is OK */
6   }
7   free(t);
8 }
```

20/36

Listes chaînées

- ▶ Chaque cellule pointe vers la suivante, donc on peut avoir des listes arbitrairement longues.

```
1 typedef struct cell{
2     float value;
3     struct cell* next;
4 } Cell;
5
6 void print(Cell* list){
7     while(list != NULL){
8         printf("%f\n", list->value);
9         list = list->next;
10    }
11 }
```

- ▶ Représentation en mémoire de la liste : 3 7 15

FB07			FB42			FBAE		
	3	FBAE	...	15	NULL	...	7	FB42

21/36

Complexités

- ▶ Attention aux complexités cachées de `malloc` et `free` (et de toutes les autres fonctions)
- ▶ Si on a une fonction linéaire sur les listes mais que les `malloc` en quadratique, on n'aura pas un temps d'exécution linéaire...

22/36

Bien allouer

- ▶ Allocation n'est pas forcément synonyme de `malloc`, qui présente un surcoût mémoire.
- ▶ Ne pas utiliser `malloc` quand :
 - plein de petits objets (par exemple < 32 octets)
 - plein d'allocations, mais pas de désallocation
- ▶ Solution possible : gérer sa propre mémoire avec un tableau

Mauvais malloc

```
1 #define SIZE_STRING 29
2 #define N_STRINGS 100000000
3
4 int main(int argc, char* argv[]){
5     int i;
6     for(i = 0; i < N_STRINGS; i++){
7         malloc(SIZE_STRING);
8     }
9     getchar();
10    return 0;
11 }
```

On voit sur le moniteur :

```
nborie@perceval:~> gcc -o test test4.c -Wall -ansi
nborie@perceval:~> ./test
top - 11:32:15 up 1 day, 23:33, 6 users, load average: 0,12, 0,21, 0,35
Tasks: 201 total, 2 running, 199 sleeping, 0 stopped, 0 zombie
%Cpu(s): 1,1 us, 0,7 sy, 0,1 ni, 97,6 id, 0,4 wa, 0,0 hi, 0,0 si, 0,0 st
```

PID	USER	PR	NI	VIRT	RES	SHR	S	%CPU	%MEM	TIME+	COMMAND
31039	nborie	20	0	4581m	4,5g	372	S	0,0	58,2	0:02.69	test

23/36

24/36

Bonne allocation personnelle

```
1 #define SIZE_STRING 29
2 #define N_STRINGS 100000000
3 char memory[SIZE_STRING * N_STRINGS];
4
5 char* my_malloc(long int size){
6     static long int pos = 0;
7     if (pos + size >= SIZE_STRING * N_STRINGS) return NULL;
8     char* res = memory + pos; pos += size;
9     return res;
10 }
11
12 int main(int argc, char* argv[]){
13     int i; char* adr;
14     for (i = 0; i < N_STRINGS - 1; i++){
15         adr = my_malloc(SIZE_STRING); adr[0] = 'a'; adr[1] = 0;
16     }
17     getchar(); return 0;
18 }
```

PID	USER	PR	NI	VIRT	RES	SHR	S	%CPU	%MEM	TIME+	COMMAND
31710	nborie	20	0	2769m	2,7g	328	S	0,0	35,2	0:00.83	test

25/36

Bien réallouer

- ▶ Si on doit utiliser **realloc**, il faut éviter de le faire trop souvent.
- ▶ Mauvais exemple :

```
1 void add_int(struct array* a, int value){
2     if(a->current == a->capacity){
3         a->capacity++;
4         a->data = (int*)realloc(a->data, a->capacity*sizeof(int));
5         if(a->data == NULL){
6             fprintf(stderr, "Not enough memory!\n");
7             exit(1);
8         }
9     }
10    a->data[a->current] = value;
11    a->current++;
12 }
```

26/36

Bien réallouer

- ▶ Bonne conduite : doubler la taille lorsqu'elle devient insuffisante. On peut réajuster avec un dernier **realloc** si la mémoire est critique.

```
1 void add_int(struct array* a, int value){
2     if(a->current == a->capacity){
3         a->capacity *= 2;
4         a->data = (int*)realloc(a->data, a->capacity*sizeof(int));
5         if(a->data == NULL){
6             fprintf(stderr, "Not enough memory!\n");
7             exit(1);
8         }
9     }
10    a->data[a->current] = value;
11    a->current++;
12 }
```

27/36

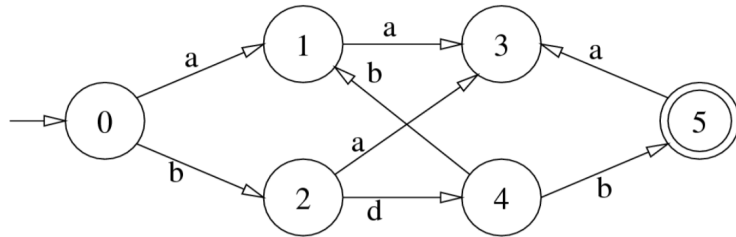
Bien désallouer

- ▶ On ne doit **jamais** invoquer **free** plus d'une fois sur un même objet mémoire.
- ▶ D'où un problème : libération de mémoire manipulée avec plusieurs points d'entrées (plusieurs pointeurs différents).
- ▶ Solutions :
 - Ne pas le faire
 - Comptage de références
 - Table de pointeurs
 - Garbage collector

28/36

Exemple symptomatique

- Comment manipuler un automate (ou un graphe orienté avec un nombre fixé d'arêtes sortants) ?



29/36

Solution 1 : éviter le problème

- Chaque état est une structure.
- Automate = tableau de structures
- État = indice dans le tableau
- Une seule allocation/libération :
 - le tableau de structures
- Très bonne solution si on connaît une borne du nombre d'états en avance
- En cas où il faut aussi supprimer des états, pour l'ajout il faut trouver une case vide. Cela se fait en $O(1)$ avec une structure auxiliaire.

30/36

Solution 2 : comptage de référence

- Chaque état est une structure.
- On ajoute à cette structure un compteur.
- À chaque fois qu'on fait pointer une adresse sur un état, on augmente son compteur.
- À chaque fois qu'on déréférence un état, on décrémente son compteur et on le libère quand on atteint 0.

31/36

Solution 2 : comptage de référence

- Lourd à mettre en oeuvre
- Risque d'erreur (oubli de mise à jour du compteur)
 - **Oubli d'incréméntation** \Rightarrow compteur sous évalué \Rightarrow libération prématurée \Rightarrow utilisation d'une zone libérée \Rightarrow **Segfault (dans le meilleur des cas)**
 - **Oubli de décrémentation** \Rightarrow compteur sur évalué \Rightarrow libération jamais atteinte \Rightarrow **fuite mémoire**
- Dangereux

32/36

Solution 3 : table de pointeurs

- ▶ Chaque état est identifié par son indice
- ▶ Automate = tableau de pointeurs
- ▶ Pour accéder à l'état n , on passe par `tableau[n]`.
- ▶ Pour libérer l'état n , on libère `tableau[n]` et on le met à `NULL`, s'il n'était pas déjà à `NULL`
- ▶ `realloc` si besoin
- ▶ À n'utiliser que si la solution 1 n'est pas possible (très rare cas...)

33/36

Solution 4 : garbage collector

- ▶ Allocation explicite, mais pas de libération
- ▶ Tâche de fond ou périodique qui vérifie toute la mémoire
- ▶ Comment faire :
 - <https://www.hboehm.info/gc/>
(A garbage collector for C and C++)
 - Changer de langage (Java, Python, ...)
- ▶ Objectif : nettoyer ce dont on n'a plus besoin
 - Définir et identifier ces choses (très lié au langage et classes de stockage)

34/36

Manipulation de la mémoire

Le bon programmeur C doit savoir :

- ▶ Connaître les différentes opportunités mémoires du langage et leurs comportements (utilisation / localisation / durée de vie)
- ▶ Identifier le type de mémoire le plus adapté à son problème
- ▶ Allouer / désallouer proprement et efficacement tout type de mémoire
- ▶ Jongler avec les bits et leurs interprétations (jouer avec des `void*`)
- ▶ Propager l'objectif du langage de produire des exécutables efficaces

35/36

Quelques conseils

- ▶ Ce cours est à lire et à relire calmement pour être digéré...
- ▶ Connaître les règles des échecs ne suffit pas pour savoir y jouer.
- ▶ Pour maîtriser un langage, connaître sa syntaxe et ses fonctions de bases ne suffit pas.
- ▶ C'est plus l'appréhension de ses paradigmes et la compréhension de son esprit qui fait le bon programmeur.
- ▶ S'il y a 1000 façon à résoudre un problème dans un langage, il n'en reste que 10 si on impose de respecter son esprit.

36/36