

Stockage, Qualificateurs et Régions Mémoire

Présentation: Stéphane Lavirotte

Auteurs: ... et al*



Mail: Stephane.Lavirotte@univ-cotedazur.fr

Web: http://stephane.lavirotte.com/

Université Côte d'Azur



Rappel: Variables C

✓ Classification simple:

- Variable globale:
 - Déclarée en dehors de tout bloc d'instruction
- Variable locale:
 - Déclarée à l'intérieur d'un bloc d'instruction

✓ Définitions:

- Visibilité (portée): zone dans laquelle une variable est accessible
- Durée de vie: temps pendant lequel une variable existe
- Emplacement: endroit en mémoire où la variable est stockée
- Valeur initiale: valeur de la variable à la première utilisation
- ✓ Les variables locales et globales ont des durées de vie, une visibilité et des emplacements mémoire différents



Classes de stockage

- ✓ La classe de stockage détermine la durée de vie d'une variable
 - Permet de modifier la durée de vie d'une variable
 - Placé avant le type
- √ 4 mots clés en C pour définir la classe de stockage:
 - auto: pour les variables locales
 - extern: déclare une variable sans la définir
 - register: demande au processeur de tout faire pour utiliser un registre du processeur pour stocker cette variable
 - static: rend une définition de variable persistante



Classe de stockage static

✓ Utilisé dans deux contextes:

- Variable globale ou fonction:
 - Durée de vie: toute la durée d'exécution du programme
 - Visibilité: limitée au seul fichier où la variable ou la fonction est déclarée
 - Intérêt: Eviter de polluer l'espace de noms
- Variable locale à un bloc:
 - Durée de vie: La valeur de la variable est persistante entre les différents appel de la fonction
 - Visibilité: à partir de sa déclaration (déclaration (et initialisation) unique au cours du programme)
 - Intérêt: garantir une certaine encapsulation (évite de multiples variables globales)



Classe de stockage extern

- ✓ Déclarer une variable sans la définir
 - Durée de vie: toute la durée du programme
 - Visibilité: globale à plusieurs fichiers
 - Intérêt: dans le cas de la compilation multi-fichiers
 - définit une variable ou une fonction dans un fichier (.h)
 - Permet l'utilisation dans d'autres fichiers
- ✓ Toute variable globale et fonction non déclarée (ou définie) static sont extern par défaut
- ✓ Synthèse:
 - static = variable et fonction « privées »
 - extern = variable ou fonction « publics », accessibles depuis d'autres fichiers



Classe de stockage register

- ✓ Indiquer au compilateur de préférer stocker la variable dans un registre du processeur
 - Durée de vie: celle du bloc où la variable est définie
 - Visibilité: locale au bloc
 - Intérêt: gagner en performance par rapport au stockage de la variable dans un espace mémoire moins rapide (RAM)
 - Utile un contexte de logiciel embarqué
 - Limitation:
 - Le nombre de registre est limité et variable en fonction du processeur (ex: 4 registres pour le stockage sur x86)
 - Utilisation déconseillée sauf cas particulier (le compilateur optimise ce cas souvent mieux que le programmeur)

```
register short i;
for (i = 0; i < 100; i++) {
...
}
```



Classe de stockage auto

- ✓ Définir des variables locales non-statiques dans une fonction
 - Durée de vie: celle du bloc où la variable est définie
 - Visibilité: locale au bloc
 - Intérêt: aucun car comportement par défaut de C
- ✓ Donc inutile en C
 - Ce mot clé est un héritage du langage B dont est issu C



Synthèse des Classes de Stockage

Classe de stockage	Durée de vie	Visibilité (portée)	Lieu de stockage	Valeur initiale
auto	Bloc	Bloc	Pile	Non définie
extern	Programme	Global à plusieurs fichiers	Segment de données	Zéro
static	Programme	Bloc ou fichier	Segment de données	Zéro
register	Bloc	Bloc	Registre CPU	Non définie



Qualificateurs de type

- ✓ C définit 3 qualificateurs influant sur une variable
 - const: la valeur ne change pas
 - restrict: optimisation pour la gestion des pointeurs
 - volatile: variable pouvant être modifiée par une source externe au programme lui-même
- ✓ Une variable (ou paramètre de fonction) peut avoir jusqu'à trois qualificateurs
 - Même si certaines combinaisons ont peu de sens



Qualificateur const

- √ Attention: ne déclare pas une vraie constante
 - Indique au compilateur que la valeur est non modifiable
 - Impératif d'assigner une valeur à la déclaration
 - Toute tentative ultérieure de modification entraîne une erreur du compilateur

```
const int i = 0;
i = 1; /* erreur */
```

- ✓ Utilisation avec les pointeurs
 - Indique que la valeur pointée ne peut être modifiée

```
void fonction(const char * ptr) {
   ptr[0] = 0;  /* erreur */
   ptr++;  /* ok */
}
```



Qualificateur const

2/2

- √ Attention aux subtilités (placement du const)
 - Indique que la valeur elle-même du pointeur est constante

```
char * const ptr = "Salut tout le monde !";
ptr = "Hello world !"; /* erreur*/
```

- ✓ Encore plus subtile:
 - On peut mélanger les deux!

```
const char * const ptr = "Salut tout le monde !";
ptr = "Hello world !"; /* erreur*/
ptr[0] = 0; /* erreur*/
```

✓ Pour autant const n'est pas une protection réelle



Qualificateur volatile

- ✓ Spécifier que la variable peut être modifiée à l'insu du compilateur
 - Annule toute optimisation du compilateur
 - Oblige le compilateur à procéder à chaque lecture écriture de la mémoire où est stockée la variable
- √ Exemples d'utilisation
 - Les coordonnées du pointeur de souris (modifié par un autre programme)
 - La gestion des signaux (voir cours ProgSys)
 - La communication entre différents fils d'exécution (voir thread)
 - Des registres matériel accédés depuis un prog C (horloge interne, par exemple)
- √ Variable que le prog ne peut modifier, mais dont la valeur change quand même (de manière externe au programme)

extern const volatile int horloge_temps_reel;



Qualificateur restrict

- √ Uniquement pour les déclarations de pointeur
- ✓ Responsabilité du programmeur:
 - Certifie que le pointeur est le seul à pointer sur une zone mémoire
 - S'il « ment » => problèmes à l'exécution
- ✓ Permet au compilateur des optimisations impossibles sans ce mot clé
- **✓ Exemple:**

int* restrict zone;



Mais où sont rangées ces informations?

√ Segment mémoire

- Espace d'adressage indépendant défini par 2 valeurs
 - Adresse où commence le segment (base ou adresse de base)
 - Taille ou décalage (limite ou offset)
- Place d'adresses continue

√ Type de segment

- Segment de text: Code Segment (registre CS sur x86)
- Segment de données: Data Segment (registre DS sur x86)
 - initialisé (data segment)
 - non initialisé (bss)
 - Alloué dynamiquement (heap)
- Segment de pile: Stack Segment (registre SS sur x86)



Espace d'Adressage Exemple d'Unix

	Texte, données, pile(s) du noyau	Espace d'adressage du noyau du système d'exploitation - accessible lors d'un appel système		
(text)	Instructions du programme		Segment de texte - taille fixe, non modifiable - partageable entre tous les processus exécutant le même programme	
	Mapping du texte des bibliothèques partagées	Partagées entre tous les processus utilisant ces bibliothèque		
(data)	Zone de données intialisées	Initialisation explicite dans le programme	Segment de données - taille variable, non modifiable - non partageable, propre à chaque processus	
(bss)	Zone de données non intialisées	Initialisation à 0 par défaut		
	Mapping des données des bibliothèques partagées	Propre à chaque processus		
(heap)	Zone de tas (malloc(), brk())	Mémoire allouée dynamiquement		
(stack)	Zone de variables locales	Segment de pile - variables automatiques des fonctions - gestion des appels de sous-programmes - initialement vide, croissance automatique		



Segments

- √ Segment de code
 - Contient le code généré par le compilateur
 - Informations pour interpréter sémantiquement les données
- √ Segments de données
 - Contient l'espace pour les variables initialisées et non initialisées définies dans votre programme
 - Contient la cartographie des données de bibliothèques partagées
 - Contient la mémoire allouée dynamiquement (malloc)
- ✓ Segment de pile
 - Gestion de la chaîne dynamique des appels de fonctions
 - Gestion des variables locales des fonctions
 - Gestion des exceptions
- ✓ Exemple de l'exécution d'un programme



Exemple de Gestion de la Pile: Situation initiale 1/4

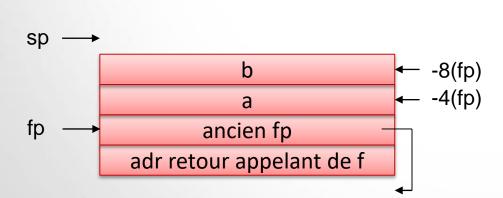
```
void f() {
    int a, b;
    g(a, b);
void g(int x, int y)
    double z;
    h(z);
void h(double a) {
```

```
sp — adr retour appelant de f
```



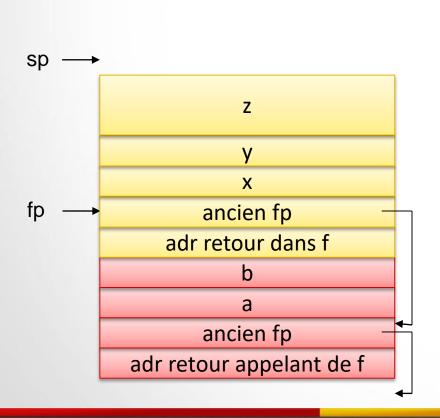
Exemple de Gestion de la Pile Appel de la fonction f 2/4

```
void f() {
    int a, b;
    g(a, b);
void g(int x, int y)
    double z;
    h(z);
void h(double a) {
```





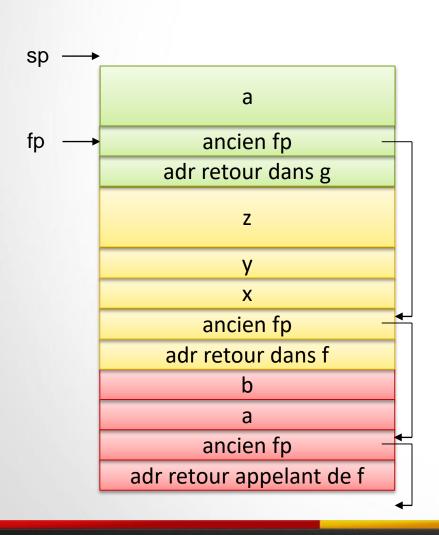
Exemple de Gestion de la Pile Appel de la fonction g 3/4



```
void f() {
    int a, b;
    g(a, b);
void g(int x, int y)
    double z;
    h(z);
void h(double a) {
```



Exemple de Gestion de la Pile Appel de la fonction h 4/4



```
void f() {
    int a, b;
    g(a, b);
void g(int x, int y)
    double z;
    h(z);
void h(double a) {
```



Exemple Génération de Code https://godbolt.org/

Code C

```
void h(double a) {
void g(int x, int y) {
    double z:
    h(z);
void f() {
    int a, b;
    g(a, b);
```

Code machine

```
h (double):
                rbp
                rbp, rsp
                QWORD PTR [rbp-8], xmm0
        movsd
        pop
                rbp
        ret
q(int, int):
        push
                rbp
        mov
                rbp, rsp
                rsp, 32
        sub
        MOV
                DWORD PTR [rbp-20], edi
                DWORD PTR [rbp-24], esi
        mov
                rax, QWORD PTR [rbp-8]
                QWORD PTR [rbp-32], rax
                xmm0, QWORD PTR [rbp-32]
        movsd
        call
                h (double)
        nop
        leave
f():
        push
                rbp
        mov
                rbp, rsp
                rsp, 16
                edx, DWORD PTR [rbp-8]
                eax, DWORD PTR [rbp-4]
                esi, edx
        MOV
                edi, eax
        mov
        call
                q(int, int)
        nop
        leave
```



Quelques questions

Pour vérifier si vous avez compris...



Quizz: Régions Mémoires

- ✓ Seules les variables globales ou statiques locales sont initialisées à 0 par défaut
- ✓ Une variable non-initialisée locale ou créée sur le tas a une valeur non-définie
- ✓ Dans quelles zones mémoires ces différentes variables sontelles localisées ?



Quizz: Exemple 1

✓ Quel est le problème dans ce code ?

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int * foo(void) {
    int t[] = \{1, 2, 3\};
    return t;
int main(void) {
    int * t = foo();
    for (int i = 0; i < 3; i++) {
        printf("%d ", t[i]);
    printf("\n");
    return EXIT SUCCESS;
```



Quizz: Exemple 2

✓ Que se passe-t-il avec ce code? #include <stdio.h>

```
#include <stdlib.h>
int * foo(void) {
   int v[] = {1, 2, 3};
   int *u = v;
   return u;
}
```

```
int main(void) {
    int i;
    int * t = foo();

for (i = 0; i < 3; i++) {
        printf("%d ", t[i]);
    }
    printf("\n");
    return EXIT_SUCCESS;
}</pre>
```



Quizz: Exemple 3

```
✓ Que se passe-t-il avec ce code?
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int * foo(void) {
    int v[] = \{1, 2, 3\};
    int *u = v;
    return u;
void bar(void) {
    int w[] = \{4, 8, 16, 32\};
```

```
int main(void) {
    int * t = foo();
    bar();
    int i;
    for (i = 0; i < 3; i++) {
        printf("%d ", t[i]);
    printf("\n");
    return EXIT SUCCESS;
```



Optimiser l'utilisation mémoire

Manipulation de la mémoire à la résolution du bit

Champs de bits



Manipulation de bits: Opérateurs

- √ Six opérateurs de manipulation des bits
 - & : et (ne pas confondre avec && : et logique)
 - Donne 1 si les 2 bits sont à 1
 - | : ou inclusif (ne pas confondre avec | | : ou logique)
 - Donne 1 si au moins un bit est à 1
 - ^: ou exclusif
 - Donne 1 si un seul bit est à 1
 - ~: négation ou complément
 - Donne 1 si 0 et donne 0 si 1
 - >> : décalage à droit
 - Revient à diviser par 2^x (x est le décalage)
 - << :décalage à gauche (vers le bit de poids fort)
 - Revient à multiplier par 2^x (x est le décalage) si pas de perte
- ✓ Les opérateurs combinés existent: &= |= ^= <<= >>=



Drapeaux & Masques

- √ Un masque (mask)
 - Un ou plusieurs bits
 - Permet de masquer (supprimer) un ou des bits dans un mot
- √ Un drapeau (flag)
 - Un bit dans un mot
 - Permet de représenter la présence ou absence d'un état
 - Set Flag: [flags] |= [bitmask]
 - Clear Flag: [flags] &= ~[bit pattern]
 - Check Flag: [flags] & [bitmask]
 - Toogle Flag: [flags] ^= [bitmask]



Champs de bits

- ✓ Regrouper au plus juste (dans un nombre d'octets moindre) plusieurs valeurs
 - Aucun standard C ne fixe les règles d'implémentation
 - Donc dépendant de votre implémentation
- √ Seuls types autorisés
 - Bool, (short) int et unsigned (short) int (ANSIC)
 - long et char (signed et unsigned) (extension Microsoft)

```
typedef struct {
  unsigned short day;
  unsigned short month;
  unsigned short year;
}
```

```
typedef struct {
  unsigned short day : 5;
  unsigned short month : 4;
  unsigned short year : 7;
}
```

3 x 16 bits (Linux 32b,64b) 1 x 16 bits (Linux 32b,64b)





Pour aller plus loin

Organisation des informations dans un fichiers Format ELF Utilisé sur la plupart des OS Unix (sauf Mac OS X)



Format des objets, Bibliothèques et Exécutables

- ✓ Ancien format a . out obsolète
- ✓ ELF : Executable and Linking Format
 - Format unique pour fichiers exécutables, objets, et bibliothèques (partagées)
 - Format en principe portable
 - Fichier exécutable (executable file)
 - Information nécessaire au SE pour créer l'image mémoire d'un processus
 - Fichier relogeable (*relocatable file*)
 - Fichier destiné à subir une édition de liens avec d'autres fichiers objets pour créer un exécutable ou une bibliothèque partagée
 - Fichier objet partagé (shared object file)
 - Information pour l'édition de liens statique ou dynamique
 - Lecture des informations d'un fichier ELF
 - readelf
 - bibliothèque libelf



Format ELF 1/3

Link view Execution view

ELF header	Description du reste du fichier	ELF header
Program header table (optional)	Description des segments (utilisée au chargement)	Program header table
Section 1		Segment 1
•••		•••
Section n		Segment p
Section header table	Description des sections (utilisée à l'édition de liens)	Section header table (optional)



Format ELF 2/3

✓ Sections

- Code, données
- Tables de chaînes de caractères
- Information d'édition de liens, de relogement
- Tables de symboles, informations de « debugging »
- Commentaires, notes...

√ Segments

 Groupement des informations éparpillées dans diverses sections afin de construire l'image mémoire du processus



Format ELF 3/3

