

# TP5 : Allocation mémoire et mise au point de programmes C



CSH: Initiation au C et au shell

L'objectif de ce TP est de vous donner des pistes sur comment trouver les bugs dans vos programmes. La recherche d'une erreur au sein d'un programme est une sorte de jeu de pistes où l'on recherche des informations sur le contexte, les symptômes, les causes possibles de l'erreur. Cela permet de déterminer sa localisation et la manière de la corriger. La méthode traditionnelle consistent à utiliser la commande printf en divers endroits du programme est l'expression de cette recherche d'information. Des outils tels que gdb et valgrind facilitent l'obtention d'informations sur les programmes.

#### ★ Exercice 1: la méthode printf

Cette méthode est utilisée dans les cas où on ne peut (ou ne veut) pas utiliser de debugger. Attention cependant au piège classique de cette méthode, mis en valeur dans le programme boom.c ci-contre (également dans le dépot).

Ce programme devrait afficher <u>12Erreur de segmentation</u> puisque la ligne 9 revient à déréférencer le pointeur NULL, ce qui est interdit.

▶ Question 1: Quel est l'affichage généré par ce programme?

C'est parce que les affichages de printf ne sont pas toujours réalisées immédiatement. Pour des raisons de performances, le système cherche en effet à retarder les affichages de façon à avoir moins d'action d'affichage pour plus de texte à chaque fois. C'est pourquoi les "1" et "2" sont placés dans un tampon pour être affichés plus tard. Malheureusement, comme l'erreur de segmentation de la ligne 9 tue brutalement le programme, ces messages ne seront jamais affichés.

```
boom.c

#include <stdio.h>
int main() {
   int *p;

   printf("1");
   p = NULL;
   printf("2");
   *p = 1;
   printf("3");
   return 0;
}
```

Les printf suggèrent donc une localisation erronée du problème, ce qui peut faire perdre un temps considérable. Plusieurs solutions permettent d'éviter ou au moins de contrôler cette mise en tampon.

 $\triangleright$  Question 2: Ajoutez des retours-chariots à la fin des affichages (la ligne 6 devient printf("1\n");). Quel est maintenant l'affichage de votre programme? Et si vous lancez votre programme de la façon suivante : ./boom|less?

C'est parce que le système vide le tampon à chaque fin de ligne si et seulement l'affichage est dirigé sur un terminal.

▷ Question 3: Retirez les \n que vous aviez ajouté à la question précédente, et demandez à réaliser les affichages sur la sortie d'erreur (en utilisant fprintf(stderr, "...") à la place de printf. Quel est maintenant le comportement de votre programme? Et si la sortie n'est pas un terminal mais un tube?

C'est parce que la sortie d'erreur n'est pas mise en tampon, car les messages d'erreurs sont considérés urgents et doivent être affichés au plus vite, même si cela induit une perte de performances.

▶ Question 4: Rechangez vos affichages pour utiliser la sortie standard (avec printf), et ajoutez des fflush(stdout) après chaque printf. Quel est maintenant le comportement de votre programme? Et si la sortie n'est pas un terminal mais un tube?

C'est parce que la fonction fflush a pour objectif de pour vider le tampon et forcer l'affichage immédiat des informations.

Conclusion. Cet exercice nous a permis d'explorer le principal piège de la mise au point à base de printf. Nous avons vu 3 façons de contourner ce piège, mais cette méthode reste artisanale, et il est souvent nécessaire d'utiliser des outils spécialisés comme gdb.

## ★ Exercice 2: le debugger GNU : gdb (utilisation de base)

Nous utiliserons comme premier exemple le programme boucle.c ci-contre (également dans le dépot).

Pour le compiler, il convient d'utiliser la commande gcc -Wall -Wextra -g -o boucle boucle.c L'option -Wall demande l'activation de nombreux warnings, mais pas tous puisque -Wextra en active d'autres (il en manque encore). -g ajoute au binaire produit les informations de deboguage nécessaire à gdb (et autres debuggers).

 $\triangleright$  Question 1: Exécutez ce programme. Que constatez vous ?

Lancement de gdb. Tapez la commande gdb./boucle pour charger votre programme dans l'environnement GDB. On controle ce programme en tapant des commandes à l'invite. Les commandes les plus importantes sont help, list, quit et run.

▷ Question 2: Essayez la session suivante dans gdb :

- Chargez boucle dans gdb et lancez le programme.
- Tapez <ctrl+c> pour interrompre votre programme.
- Visualisez le code en cours d'exécution avec list.
- Reprenez l'exécution avec cont, puis interrompez-la de nouveau. L'exécution n'a pas progressé.
- Aidez le programme à franchir la zone difficile à l'aide de la commande jump 11, ce qui fait sauter l'exécution à la ligne 11 (oui, cela modifie l'exécution du programme). Le programme doit se terminer normalement. Reste à comprendre pourquoi le programme ne passe pas la ligne 10 seul.

#### Points d'arrêt et exécution pas à pas

Lors de la traque d'une erreur, il est fréquent d'avoir une idée de sa localisation potentielle. gdb permet donc de spécifier des points d'arrêt dans le code où l'exécution est automatiquement interrompue. La commande break suivie d'un nom de fonction ou d'un numéro de ligne (éventuellement associé à un fichier) insère un point d'arrêt à l'endroit spécifié. clear supprime le point d'arrêt spécifié.

Placez un point d'arrêt sur la fonction main puis lancez l'exécution. Elle s'interrompt avant le début du code. Expérimentez avec les commandes next et step. Chacune permet d'avancer l'exécution d'une ligne puis de bloquer l'exécution. Si cette ligne contient un appel de fonction, step entre dans le code de cette fonction tandis que next l'exécute en entier et passe à la ligne suivante de la fonction courante.

> Question 3: Pour trouver le problème, interrompez au besoin votre programme (ctrl-C), utilisez la commande print pour afficher le contenu de la variable i (print i). Vous pouvez également le faire continuer (commande continue), et le réinterrompre. Corrigez le problème.

*Indice*: ce premier bug se trouve ligne 7.

▶ Question 4: Maintenant que le programme s'exécute jusqu'à la fin, on constate que l'affichage de la ligne 20 indique que l'affectation du tableau ne s'effectue pas correctement, puisque les cases valent 0 au lieu du 1 attendu. Réexécutez votre programme pas à pas pour comprendre le problème, puis corrigez le. Indice : ce second bug se trouve ligne 9.

#### ★ Exercice 3: le debugger GNU : gdb (utilisation avec les fonctions)

Nous allons maintenant utiliser le debugger avec un autre programme afin d'expérimenter les opérations permettant de trouver les problèmes impliquant des fonctions.

Pile et cadres La commande backtrace permet d'afficher la pile d'exécution du processus. Compilez fact.c (page suivante et dans le dépot) puis chargez fact dans gdb. Spécifiez un point d'arrêt sur la ligne 9 (x=1) et lancez l'exécution. Lorsque le processus est stoppé, exécutez backtrace.

La liste affichée indique tout d'abord les appels récursifs à fact et termine par main. Les fonctions sont donc listées depuis l'appel le plus imbriqué (regardez la valeur indiquée pour le paramètre n de f pour chaque cadre) vers l'appel le moins imbriqué (donc dans l'ordre inverse de l'ordre chronologique, d'où le nom de la commande).

Chaque ligne constitue ce que l'on appelle un cadre de pile («frame» en étranger). Il est possible de se déplacer dans la pile avec les commandes up et down, ou directement avec la commande frame suivie du numéro de cadre visé.

```
boucle.c
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int *tab = NULL;
void initialise(int n)
  char i = 0:
  for (i = 0; i \le n; i++);
                                     11
       tab[i] = 1:
                                     12
                                     13
                                     14
                                     15
int main()
                                     16
                                     17
  printf("Debut\n");
                                     18
  tab = malloc(10000*sizeof(int)
                                    )₁ֆ
  initialise(10000);
                                     20
  printf("Fin\n");
                                    21
                                    22
  return 0;
                                    23
```

Affichage de variables et d'expressions La commande print permet d'afficher le contenu d'une variable. Placez un point d'arrêt sur fact puis ré-exécutez. Utilisez print n. La commande disp est similaire, mais affiche le résultat à chaque interruption du programme. Exécutez disp (char)n+65 puis utilisez cont plusieurs fois.

On peut de plus modifier des valeurs avec set variable VAR=EXP où VAR est le nom de la variable à modifier et EXP l'expression dont le résultat est à lui affecter. Si le nom de la variable à modifier n'entre pas en conflit avec les variables internes de GDB, on peut omettre le mot-clé variable.

Conclusion sur gdb. Vous en savez maintenant assez sur gdb pour faire vos premiers pas. Il existe cependant de nombreuses fonctionnalités que nous n'avons pas abordé ici comme les watchpoints (qui arrêtent l'exécution quand une variable donnée est modifiée), le chargement de fichiers core pour débugger un programe après sa mort, la prise de contrôle de processus en cours d'exécution, et bien d'autres encore. Info gdb pour les détails.

```
fact.c
#include <stdio.h>
int fact(int n) {
   int x = 0;
   if (n > 0) {
      x = n * fact(n - 1)
     else {
                               10
                               11
   return x;
                               12
                               13
int main() {
                                15
   int a = 10;
                               16
                               17
                               18
   b = fact(a):
                               19
   printf("%d!=%d\n", a,b)
                               20
   return 0;
                                22
}
                               23
```

### ★ Exercice 4: La suite d'outils valgrind

valgrind est une suite d'outil fabuleuse pour mettre au point vos programmes. Selon l'outil utilisé, il est possible de détecter la plupart des problèmes liés à la mémoire (outil memcheck), d'étudier les effets de cache pour améliorer les performances (avec cachegrind), de débugger des programmes multi-threadés (avec hellgrind, voir le cours de système en 2A) ou encore d'optimiser les programmes (avec callgrind). Nous allons nous intéresser au premier outil, que l'on lance avec valgrind --tool=memcheck programmes

▶ Question 1: Lancez valgrind sur le programme boom étudié plus tôt. S'affichent de nombreuses lignes commençant par ==<identifiant du processus>==. Elles sont le fait de valgrind.

La cause de l'erreur de segmentation est donnée par le second groupe de ligne :

```
=29579== Invalid write of size 4
==29579== at 0x80483CA: main (boom.c:9)
==29579== Address 0x0 is not stack'd, malloc'd or (recently) free'd
```

À la ligne boom.c:9, nous écrivons 4 octets (sans doute un entier) à un endroit invalide. En effet, l'adresse 0x0 [où nous tentons d'écrire] n'est ni sur la pile, ni le résultat d'un malloc et il n'a pas été free()é récemment. Bien sûr! La ligne 9 écrit à l'adresse pointé par p, mais p vaut la valeur NULL, qui n'est pas une adresse valide (et on a NULL=0x0). valgrind localise immédiatement et précisément le problème.

▶ Question 2: Lancez maintenant valgrind sur le programme boucle (après avoir corrigé les deux bugs identifiés dans l'exercice 2). Vous pouvez constater que le programme que l'on croyait corrigé contient encore des problèmes :

```
=10816== Invalid write of size 4
==10816== at 0x8048429: initialise (boucle.c:11)

by 0x8048476: main (boucle.c:18)
==10816== at 0x402601E: malloc (vg_replace_malloc.c:207)
by 0x8048465: main (boucle.c:17)
```

La ligne boucle.c:11 tente d'écrire 4 octets à un endroit invalide. De plus, cet endroit est localisé juste après un gros bloc mémoire alloué en boucle.c:17. Corrigez ce problème (indice : le bug est en ligne 9).

De Question 3: Relancez valgrind sur le programme boucle. À la fin de l'exécution, valgrind affiche :

```
=394== LEAK SUMMARY:
==394== definitely lost: 0 bytes in 0 blocks.
==394== possibly lost: 0 bytes in 0 blocks.
==394== still reachable: 400 bytes in 1 blocks.
==394== suppressed: 0 bytes in 0 blocks.
==394== Reachable blocks (those to which a pointer was found) are not shown.
==394== To see them, rerun with: --show-reachable=yes
```

Il y a donc un bloc de mémoire (de 400 octets) obtenu par malloc, mais jamais restitué au système avec free. Ajoutez l'option nécessaire pour voir lequel et corrigez le problème.