

## I Rappel pour préparer le déverminage

On se donne le code suivant pour illustrer le passage du source au binaire, par deux étapes : le pré-processeur et l'assembleur.

```
#include <stdio.h>
#define DEFINED_CONSTANT 7
int main()
{
    int i;

    for (i = 0; i < DEFINED_CONSTANT; i++)
    {
        printf("Hello_there_%d\n", i);
    }
    return 0;
}
```

1. La première étape, pour voir la sortie du préprocesseur :

```
gcc main.c -E >> main_p.c
```

qui produit le texte suivant :

```
main_p.c:
.....
extern void funlockfile (FILE *__stream) __attribute__((__nothrow__ ,
__leaf__));
# 944 "/usr/include/stdio.h" 3 4

# 2 "main.c" 2

# 5 "main.c"
int main()
{
    int i;

    for (i = 0; i < 7; i++) {
        printf("Hello_there_%d\n", i);
    }

    return 0;
}
```

On remarque que tous les `#includes` ont été intégrés, et le `#define DEFINED_CONSTANT` a été remplacé par sa valeur 7 dans la boucle.

2. Deuxième étape, on compile en code assembleur :

```
$ gcc main_p.c -S
```

qui produit le fichier assembleur `main_p.s` :

```

.file      "main.c"
.section   .rodata
.LC0:
.string    "Hello_there_%d\n"
.text
.globl     main
.type      main, @function
main:
.LFB0:
.cfi_startproc
pushq      %rbp
.cfi_def_cfa_offset 16
.cfi_offset 6, -16
movq       %rsp, %rbp
.cfi_def_cfa_register 6
subq       $16, %rsp
movl       $0, -4(%rbp)
jmp        .L2
.L3:
movl       -4(%rbp), %eax
movl       %eax, %esi
leaq       .LC0(%rip), %rdi
movl       $0, %eax
call       printf@PLT
addl       $1, -4(%rbp)
.L2:
cmpl       $6, -4(%rbp)
jle        .L3
movl       $0, %eax
leave
.cfi_def_cfa 7, 8
ret
.cfi_endproc
.LFE0:
.size      main, .-main
.ident     "GCC:_(Debian_6.3.0-18+deb9u1)_6.3.0_20170516"
.section   .note.GNU-stack,"",@progbits

```

3. Finalement on compile complètement :

```
gcc main_p.s -o main
```

pour obtenir le fichier exécutable

```

00000000  7f 45 4c 46 02 01 01 00  00 00 00 00 00 00 00  |.ELF.....|
00000010  03 00 3e 00 01 00 00 00  80 05 00 00 00 00 00  |..>.....|
00000020  40 00 00 00 00 00 00 00  00 1a 00 00 00 00 00  |@.....|
00000030  00 00 00 00 40 00 38 00  09 00 40 00 1f 00 1e 00  |...@.8...@...|
00000040  06 00 00 00 05 00 00 00  40 00 00 00 00 00 00  |.....@.....|
00000050  40 00 00 00 00 00 00 00  40 00 00 00 00 00 00  |@.....@.....|
00000060  f8 01 00 00 00 00 00 00  f8 01 00 00 00 00 00  |.....|
00000070  08 00 00 00 00 00 00 00  03 00 00 00 04 00 00  |.....|
00000080  38 02 00 00 00 00 00 00  38 02 00 00 00 00 00  |8.....8.....|
00000090  38 02 00 00 00 00 00 00  1c 00 00 00 00 00 00  |8.....|
000000a0  1c 00 00 00 00 00 00 00  01 00 00 00 00 00 00  |.....|
000000b0  01 00 00 00 05 00 00 00  00 00 00 00 00 00 00  |.....|
000000c0  00 00 00 00 00 00 00 00  00 00 00 00 00 00 00  |.....|
000000d0  cc 08 00 00 00 00 00 00  cc 08 00 00 00 00 00  |.....|
000000e0  00 00 20 00 00 00 00 00  01 00 00 00 06 00 00  |.. ..|
.....

```

## II Utiliser le débogueur

Vous lancerez le debugger (cf. CM) pour comprendre puis corriger un programme simple. Le code source du fichier `exerciceDebug_.c` compile sans erreur. Cependant, à l'exécution on observe que :

- (a) la fonction `echange` n'échange pas les valeurs des variables,
  - (b) une erreur de segmentation ("segmentation fault") se produit.
4. Placez un breakpoint au début de la fonction `main` (`break main` ou `b main`), et `echange`.
  5. Lancez le programme (`run`). A partir de là vous suivrez pas à pas l'exécution (`n` ou `next`)
  6. Juste avant la sortie de la fonction `echange`, examinez l'état des paramètres formels `a` et `b`.
  7. De retour dans le `main` : que valent `valeur1` et `valeur2` (dits "paramètres effectifs" dans l'appel `echange`) ?
  8. Proposez une solution pour que ces valeurs soient échangées même en sortie de `echange` et retestez.
  9. Placez des breakpoints pour afficher la valeur de la variable `valeur3` et du contenu "pointé" par cette variable jusqu'à l'instruction d'affectation de `*valeur3`. Que constatez vous ? Comment corriger cette erreur ?
  10. Quittez le programme, corrigez, relancez, et vérifiez qu'il se termine sans erreur.

## III Fonctions itératives et récursives

11. On rappelle la suite de Fibonacci définie par :  
 $u_0 = 0$   
 $u_1 = 1$   
 $u_n = u_{n-1} + u_{n-2}$  si  $n > 1$ 
  - (a) Ecrire une fonction `fibonacciIt` calculant itérativement le terme de rang `n` de la suite dont le prototype est : `int fibonacciIt(int n)` ;
  - (b) Ecrire une fonction `fibonacciRec` calculant récursivement le terme de rang `n` de la suite dont le prototype est : `int fibonacciRec(int n)` ;
  - (c) Ecrire ensuite une fonction `main` demandant la valeur de `n` à l'utilisateur et affichant le terme correspondant de la suite.
12. Fonction PGCD Ecrire une fonction (non récursive) `pgcd`, à deux paramètres entiers, retournant le pgcd de ses paramètres. On rappelle que le pgcd est défini par les relations suivantes (`a` et `b` étant des entiers naturels) :
  - $pgcd(a, 0) = a$
  - $pgcd(a, b) = pgcd(b, r)$  avec  $r = a \bmod b$ , si  $b \neq 0$
13. Fonction Factorielle
  - (a) Ecrire une fonction `factorielleIt` qui calcule itérativement et retourne la valeur de `n!` ( $1 \times 2 \times 3 \times \dots \times n$ ).
  - (b) Ecrire une fonction `factorielleRec` qui calcule récursivement et retourne la valeur de `n!` ( $1 \times 2 \times 3 \times \dots \times n$ ).
  - (c) Ecrire une fonction `factorielleBis` à un paramètre entier `m` qui calcule et retourne la valeur du plus petit entier positif `n` tel que `n!` (factorielle de `n`) soit supérieur à `m`.