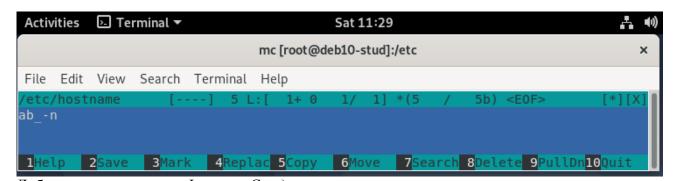
Расчетно-графическое задание Освоение принципов разработки программных средств безопасности операционных систем и приложений.

Цель работы: изучить процесс выполнения кода программы на языке C в операционной системе Debian Linux и способы выявления уязвимостей.

1. Настройка системы, установка и тестирование программного обеспечения.

Установить имя компьютера - *Группа_Номер по списку DiSpace Студента* соответствующие исполнителю..



Добавить пользователя *Фамилия Студента* соответствующие исполнителю **Sat 11:44****Terminal ▼ Sat 11:44

```
teacher@deb10-stud: ~
                                                                                   ×
 File Edit View Search Terminal Help
root@deb10-stud:/sbin# ./adduser fam stud
Adding user `fam stud' ...
Adding new group `fam_stud' (1001) ...
Adding new user `fam_stud' (1001) with group `fam_stud' ...
Creating home directory `/home/fam stud' ...
Copying files from `/etc/skel' ...
New password:
Retype new password:
passwd: password updated successfully
Changing the user information for fam stud
Enter the new value, or press ENTER for the default
        Full Name []: Student
        Room Number []: 00
        Work Phone []: 00
        Home Phone []: 999
        Other []: 111
Is the information correct? [Y/n]
root@deb10-stud:/sbin#
```

Добавить пользователя в группу sudo.

Поле перезапуска системы строка приглашения и окно терминала должны иметь вид:

```
fam_stud@ab-n: ~ ×

File Edit View Search Terminal Help
fam_stud@ab-n: ~$
```

Определить список источников для менеджера пакетов APT (Advanced Packaging Tool).

Диски DVD binary добавлены с помощью утилиты **apt-cdrom**. Проверить и установить обновления - **update**, **upgrade**.

Проверить установку компилятора GCC

```
fam_stud@ab-n:~

File Edit View Search Terminal Help

fam_stud@ab-n:~$ sudo apt-get install gcc

Reading package lists... Done

Building dependency tree

Reading state information... Done

gcc is already the newest version (4:8.3.0-1).

0 upgraded, 0 newly installed, 0 to remove and 37 not upgraded.

fam_stud@ab-n:~$
```

Допускается использовать команду: apt-get install gcc-multilib.

Установить отладчик:

```
fam_stud@ab-n: ~
                                                                           ×
 File Edit View Search Terminal Help
fam stud@ab-n:~$ sudo apt-get install gdb
Reading package lists... Done
Building dependency tree
Reading state information... Done
The following additional packages will be installed:
  libbabeltrace1 libc6-dbg libipt2
Suggested packages:
  gdb-doc gdbserver
The following NEW packages will be installed:
  qdb libbabeltrace1 libc6-dbg libipt2
0 upgraded, 4 newly installed, 0 to remove and 37 not upgraded.
Need to get 0 B/22.0 MB of archives.
After this operation, 36.7 MB of additional disk space will be used.
Do you want to continue? [Y/n]
Установить графический интерфейс отладчика KDbg
```

```
root@ab-n:/etc/apt# sudo apt install kdbg
Reading package lists... Done
Building dependency tree
Reading state information... Done
The following additional packages will be installed:
0 upgraded, 199 newly installed, 0 to remove and 37 not upgraded.
Need to get 327 kB/127 MB of archives.
After this operation, 426 MB of additional disk space will be used.
Do you want to continue? [Y/n]
Get:1 http://deb.debian.org/debian buster/main i386 kdbg i386 2.5.5-3 [327 kB]
Media change: please insert the disc labeled
 'Debian GNU/Linux 10.8.0 Buster - Official i386 DVD Binary-1 20210206-10:47'
in the drive '/media/cdrom/' and press [Enter]
Setting up kdbg (2.5.5-3) ..
Processing triggers for libvlc-bin:i386 (3.0.12-0+deb10u1) ...
Processing triggers for libc-bin (2.28-10) ...
root@ab-n:/etc/apt#
```

По завершению установки система готова и можно приступать к выполнению заданий.

2. Переменные окружения

Окружение представляет собой набор пар вида 'имя-значение' для каждой программы. Эти пары называются переменными окружения. Каждое имя состоит от одной до любого числа буквенно-цифровых символов или символов подчеркивания ('_'), но имя не может начинаться с цифры. (Это правило контролируется оболочкой; С АРІ может помещать в окружение все, что захочет, за счет возможного запутывания последующих программ.)

Переменные окружения часто используются для управления поведением программ.

Преимуществом использования переменных окружения является то, что пользователи могут установить их в своем загрузочном файле и не беспокоиться больше постоянным набором определенных опций в командной строке.

Внешняя переменная environ является официальным, стандартным, переносимым способом получения доступа ко всему окружению предоставляет доступ таким же способом, как argv (argument vector) предоставляет доступ к аргументам командной строки, argc (argument count) - это количество аргументов командной строки.

Пример программы.

```
printenv.c
  Open ▼
                                           Save
                                                         ×
                           ~/Test
 * printenv.c --- Print out the environment. */
#include <stdio.h>
extern char **environ;
int main(int argc, char **argv)
        int i;
        if (environ != NULL)
                 for (i = 0; environ[i] != NULL; i++)
                         printf("%s\n", environ[i]);
        return 0;
           C ▼ Tab Width: 8 ▼
                                    Ln 1, Col 1
                                                       INS
```

Выполнить компиляцию. Изучить и дать пояснения значениям параметров и флагов.

```
fam_stud@ab-n:~/Test x

File Edit View Search Terminal Help

fam_stud@ab-n:~/Test$ ls
printenv.c
fam_stud@ab-n:~/Test$ sudo gcc -g -Wall -Wextra printenv.c -o printenv
[sudo] password for fam_stud:
printenv.c: In function 'main':
printenv.c:7:14: warning: unused parameter 'argc' [-Wunused-parameter]
int main(int argc, char **argv)

printenv.c:7:27: warning: unused parameter 'argv' [-Wunused-parameter]
int main(int argc, char **argv)

fam_stud@ab-n:~/Test$ ls
printenv printenv.c
fam_stud@ab-n:~/Test$
```

Результат выполнения. Провести анализ и дать пояснения значениям параметров (несколько 3-5).



Результат выполнения программы можно перенаправить в файл.



Последовательность выполнения кода программы следует изучить с использованием консольного отладчика.

```
Sun 13:41
                                         fam_stud@ab-n: ~/Test
 File Edit View Search Terminal Help
 fam_stud@ab-n:~/Test$ gdb printenv
GNU gdb (Debian 8.2.1-2+b3) 8.2.1
Copyright (C) 2018 Free Software Foundation, Inc.
License GPLv3+: GNU GPL version 3 or later <a href="http://gnu.org/licenses/gpl.html">http://gnu.org/licenses/gpl.html</a>
This is free software: you are free to change and redistribute it.
There is NO WARRANTY, to the extent permitted by law.
Type "show copying" and "show warranty" for details.
This GDB was configured as "i686-linux-gnu".
Type "show configuration" for configuration details.
For bug reporting instructions, please see:
<http://www.gnu.org/software/gdb/bugs/>
Find the GDB manual and other documentation resources online at:
     <http://www.gnu.org/software/gdb/documentation/>.
For help, type "help"
Type "apropos word" to search for commands related to "word"...
Reading symbols from printenv...done.
(gdb) list
           /* printenv.c --- Print out the environment. */
2
3
          #include <stdio.h>
4
5
           extern char **environ;
           int main(int argc, char **argv)
8
                      int i;
10
(gdb) list
                      if (environ != NULL)
12
                                 for (i = 0; environ[i] != NULL; i++)
                                             printf("%s\n", environ[i]);
14
15
                      return 0;
16
           }
17
(gdb) list
Line number 18 out of range; printenv.c has 17 lines.
Выполнить дизассемблирование и проанализировать код.
```

```
(gdb) disassemble main
Dump of assembler code for function main:
     0x00001199 <+0>:
0x0000119d <+4>:
                                   lea
                                            0x4(%esp),%ecx
$0xffffffff0,%esp
                                   and
     0x000011a0 <+7>:
                                   pushl
                                             -0x4(%ecx)
    0x000011a0 <+10>:
0x000011a4 <+11>:
                                   push
                                             %ebp
                                   mov
                                             %esp.%ebp
    0x000011a6 <+13>:
0x000011a7 <+14>:
                                   push
                                             %ebx
                                             %ecx
                                   push
                                            $0x10,%esp

0x10a0 < __x86.g

$0x2e50,%ebx

-0x4(%ebx),%eax
    0x000011a8 <+15>:
0x000011ab <+18>:
                                   sub
call
                                                           x86.get pc thunk.bx>
     0x000011b0 <+23>:
                                   add
     0x000011b6 <+29>:
                                   mov
    0x000011bc <+35>:
0x000011be <+37>:
                                             (%eax),%eax
%eax,%eax
0x1203 <main+106>
                                   mov
                                   test
     0x000011c0 <+39>:
                                   movl
                                             $0x0,-0xc(%ebp)
0x11ed <main+84>
     0x000011c2 <+41>:
     0x000011c9 <+48>:
                                   jmp
    0x000011C9 <+46>:

0x000011cb <+50>:

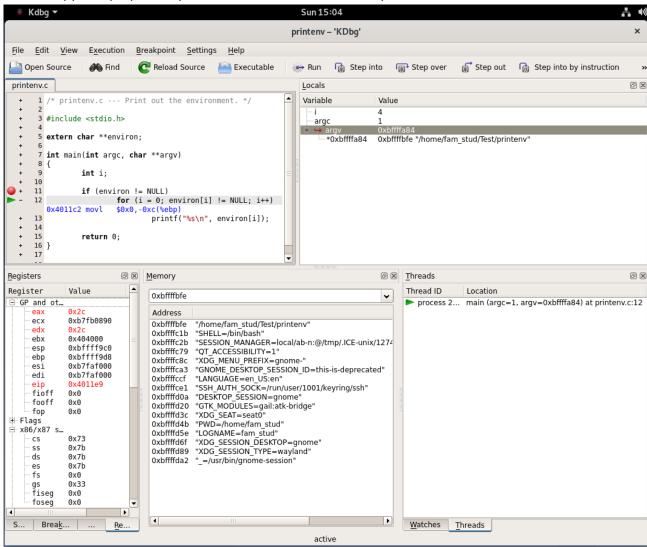
0x000011d1 <+56>:

0x000011d3 <+58>:

0x000011d6 <+61>:
                                              -0x4(%ebx),%eax
                                             (%eax),%eax
-0xc(%ebp),%edx
$0x2,%edx
                                   mov
                                   shl
    Type <RET> for more, q to quit, c to continue without paging--
0x000011d9 <+64>: add %edx,%eax
0x000011db <+66>: mov (%eax),%eax
                                             (%eax),%eax
$0xc,%esp
     0x000011dd <+68>:
                                   sub
                                   push
call
     0x000011e0 <+71>:
                                             %eax
     0x000011e1 <+72>:
                                             0x1030 <puts@plt>
                                             $0x10,%esp
$0x1,-0xc(%ebp)
-0x4(%ebx),%eax
     0x000011e6 <+77>:
                                   add
     0x000011e9 <+80>:
                                   addl
     0x000011ed <+84>:
                                   mov
    0x000011f3 <+90>:
0x000011f5 <+92>:
                                             (%eax),%eax
-0xc(%ebp),%edx
                                   mov
    0x000011f8 <+95>:
0x000011fb <+98>:
                                   shl
                                             $0x2,%edx
%edx,%eax
                                   add
    0x000011fd <+100>:
0x000011ff <+102>:
                                   mov
                                              (%eax),%eax
                                   test
                                              %eax,%eax
    0x00001201 <+104>:
0x00001203 <+106>:
                                   jne
mov
                                             0x11cb <main+50>
                                             $0x0,%eax
     0x00001208 <+111>:
                                   lea
                                              -0x8(%ebp),%esp
     0x0000120b <+114>:
                                   pop
                                             %ecx
     0x0000120c <+115>:
                                   pop
                                             %ebx
     0x0000120d <+116>:
                                   pop
                                             %ebp
```

В ряде случаев удобно использовать приложение KDbg и используя точки остановки выполнения программы проанализировать состояние регистров процессора разделов памяти.

После загрузки программы установить точки останова и запустить выполнение.



Пошаговое выполнение кода позволяет проанализировать исполнение команд, сравнивая изменения значения переменных, содержимого регистров процессора и разделов памяти. Требуется выполнить 2-3 шага.

3. Исследование адресного пространства Linux/Unix

Программа, memaddr .c распечатывает местонахождение двух функций main () и af unc () (строки 22-23). Затем она показывает, как стек растет вниз, позволяя af unc () (строки 51-63) распечатать адреса последовательных экземпляров ее локальной переменной stack__var. (stack__var намеренно объявлена как auto, чтобы подчеркнуть, что она находится в стеке.) Затем она показывает расположение памяти, выделенной с помощью alloca() (строки 28-32). В заключение она печатает местоположение переменных данных и BSS (строки 34-38), а затем памяти, выделенной непосредственно через sbrk () (строки 40-48).

```
/*
   * memaddr.c --- Show address of code, data and stack sections,
   * as well as BSS and dynamic memory.
   */

#include <stdio.h>
#include <malloc.h> /* for definition of ptrdiff_t on GLIBC */
#include <unistd.h>
```

```
#include <alloca.h>
                             /* for demonstration only */
extern void afunc(void); /* a function for showing stack growth */
int bss var;
                            /* auto init to 0, should be in BSS */
                            /* init to nonzero, should be data */
int data_var = 42;
main(int argc, char **argv) /* arguments aren't used */
      char *p, *b, *nb;
     printf("Text Locations:\n");
     printf("\tAddress of main: %p\n", main);
printf("\tAddress of afunc: %p\n", afunc);
     printf("Stack Locations:\n");
     afunc();
      p = (char *) alloca(32);
      if (p != NULL) {
             printf("\tStart of alloca()'ed array: %p\n", p);
             printf("\tEnd of alloca()'ed array: %p\n", p + 31);
     printf("Data Locations:\n");
     printf("\tAddress of data var: %p\n", & data var);
     printf("BSS Locations:\n");
     printf("\tAddress of bss var: %p\n", & bss var);
     b = sbrk((ptrdiff_t) 32);
nb = sbrk((ptrdiff_t) 0);
                                    /* grow address space */
      printf("Heap Locations:\n");
      printf("\tInitial end of heap: %p\n", b);
     printf("\tNew end of heap: %p\n", nb);
     b = sbrk((ptrdiff t) -16);
                                    /* shrink it */
     nb = sbrk((ptrdiff t) 0);
      printf("\tFinal end of heap: p\n", nb);
void
afunc(void)
      static int level = 0;
                                   /* recursion level */
                                    /* automatic variable, on stack */
      auto int stack_var;
      if (++level == 3)
                                    /* avoid infinite recursion */
             return;
      printf("\tStack level %d: address of stack var: p\n",
                     level, & stack_var);
                                     /* recursive call */
      afunc():
```

Текст программы можно ввести в редакторах gedit

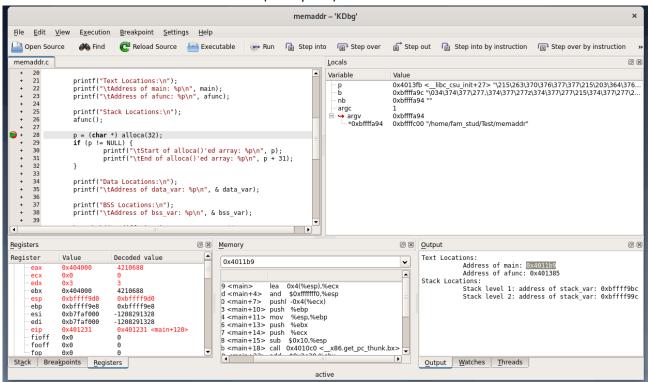
```
memaddr.c
  Save
 * memaddr.c --- Show address of code, data and stack sections,
                       as well as BSS and dynamic memory.
#include <stdio.h>
#include <malloc.h>
                                 /* for definition of ptrdiff_t on GLIBC */
#include <unistd.h>
                                  /* for demonstration only */
#include <alloca.h>
extern void afunc(void);
                                  /* a function for showing stack growth */
int bss_var;
                                  /* auto init to 0, should be in BSS */ /* init to nonzero, should be data */
int data_var = 42;
int
main(int argc, char **argv)
                                  /* arguments aren't used */
                               C ▼ Tab Width: 8 ▼ Ln 2, Col 13 ▼ INS
```

Результат запуска программы на системе Intel GNU/Linux:

```
fam_stud@ab-n: ~/Test
File Edit View Search Terminal Help
fam_stud@ab-n:~/Test$
am_stud@ab-n:~/Test$ sudo gcc -g memaddr.c -o memaddr
[sudo] password for fam stud:
fam stud@ab-n:~/Test$ ls
nemaddr memaddr.c printenv printenv.c printenv.txt
<mark>fam_stud@ab-n:~/Test$ ./</mark>memaddr
Text Locations:
       Address of main: 0x4721b9
        Address of afunc: 0x472385
Stack Locations:
        Stack level 1: address of stack_var: 0xbfe238ac
        Stack level 2: address of stack var: 0xbfe2388c
        Start of alloca()'ed array: 0xbfe23890
        End of alloca()'ed array: 0xbfe238af
Data Locations:
        Address of data var: 0x475024
BSS Locations:
       Address of bss_var: 0x475030
Heap Locations:
        Initial end of heap: 0x8e7000
        New end of heap: 0x8e7020
        Final end of heap: 0x8e7010
fam_stud@ab-n:~/Test$
```

Далее следует исследовать выполнение программы.

Загрузить исходный код программы(Source) и исполняемый файл (Executable) в отладчик KDbg. Установить точки остановки исполнения (breakpoint).



Выполнить пошаговое выполнение программы и с учетом описания работы программы сравнить состояния регистров с результатами полученными при запуске программы в командной строке либо в окне KDbg Program output.

При анализе выполнения следует учитывать, что при разработке эксплойтов (как и других программ) используются в основном регистры общего назначения, поэтому важно понимать их назначение. Этими регистрами являются:

```
eax (Extended Account — расширенный сумматор);
```

ebx (Extended Base расширенный регистр базы);

eax (Extended Account — расширенный сумматор);

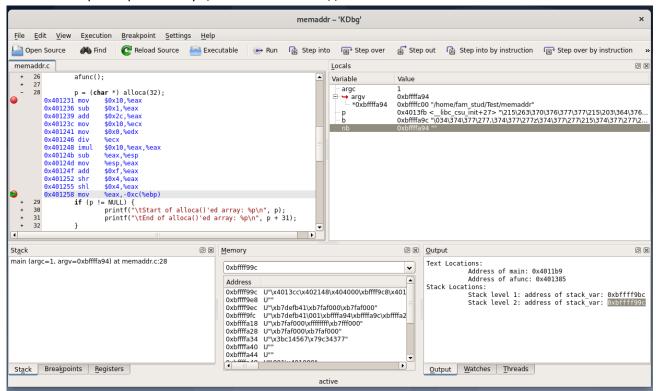
ebx (Extended Base расширенный регистр базы);

```
ecx (Extended Counter — расширенный счетчик);
edx (Extended Data — расширенный регистр данных);
esp (Extended Stack Pointer — расширенный указатель стека);
ebp (Extended Base Pointer — расширенный указатель базы);
esi (Extended Source Index — расширенный индекс источника);
edi (Extended Destination Index — расширенный индекс назначения).
```

Эти регистры оперируют 32-битовыми значениями.

Регистр флагов E FLAGS/FLAGS и регистр указатель команды EIP/IP) содержат информацию о состоянии процессора исполняемой программы и позволяют изменить это состояние.

EIP/IP (Instraction Pointer register) — регистр-указатель команд. Регистр eip/ip имеет разрядность 32/16 бит и содержит смещение следующей подлежащей выполнению команды относительно содержимого сегментного регистра сs в текущем сегменте команд.



В данном случае, как происходит выполнение строки кода p = (char *) alloca(32). Функция **alloca** выделяет *32* байт памяти в стеке.

4. Использование уязвимостей: стек

Причиной появления уязвимостей переполнения буфера является то, что данные программ не отделены от структур, управляющих как данными, так и потоком выполнения программы. Если в выделенный программой буфер копируются данные, длина которых превышает его размер, лишние байты переписывают другие данные в прилегающей к буферу области. Переполнение стека возникает тогда, когда такой буфер расположен в стеке. При этом может быть переписан сохраненный ранее адрес возврата из функции. Если копируемые данные подготовить специальным образом, можно

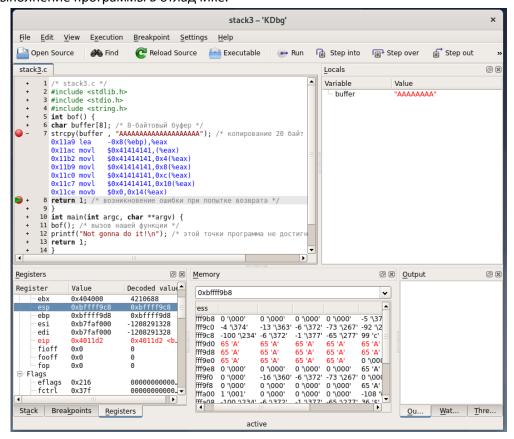
перемести выполнение программы на код, помещенный атакующим в буфер. Например, it UNIX можно заставить программу с привилегиями суперпользователя выполнить системный вызов, запускающий командную оболочку с такими же привилегиями. Атаки этого типа может быть проведена локально, путем предоставления поддельных исходных данных программе с интерактивным вводом.

Код, приведенный ниже, является примером программы с неконтролируемым переполнением, где продемонстрированы распространенная программная ошибка и негативные последствия для безопасности программы, к которым такого рода ошибка может привести:

```
/* stack3.c */
include <stdlib.h>
include <stdio.h>
include <sfring.h>
int bof() {
  char buffer[8]; /* 8-байтовый буфер */
  strcpy(buffer , "ААААААААААААААААААААА); /* копирование 20 байт в буфер при выполнении

вместо "А" ввести Фамилия Группа Номер по списку Студента */
  return 1; /* возникновение ошибки при попытке возврата */
  }
  int main(int argc, char **argv) {
  bof(); /* вызов нашей функции */
  printf("Not gonna do it!\n"); /* этой точки программа не достигнет */
  return 1;
  }
```

В программе вызывается пользовательская функция bof. В этой функции строка из 20 букв "А" копируется в буфер, рассчитанный на хранение 8 байт, что приводит к его переполнению. Заметьте, что до вызова функции print/ программа не доходит переполнение буфера приведет к тому, что при попытке возврата из функции bof управление не будет передано обратно в функцию main. Выполнение программы в отладчике.



5. Программа с переполнением буфера

Сначала необходимо создать уязвимую программу и понять, почему она уязвима и каким образом этой уязвимостью можно воспользоваться. Рассматриваемая программа подобна приведенной в предыдущем примере, с той лишь разницей, что данные для переполнения могут быть введены пользователем, а не предопределены символьной строкой в программе. Таким образом мы сможем контролировать изменение адреса возврата и дальнейшие действия.

Программа будет считывать входные данные из файла в небольшой буфер, размещенный в стеке. Если объем данных превысит размер буфера, случится переполнение стека. А поскольку содержимое файла можно изменять, это предоставит нам возможность изучить, каким образом

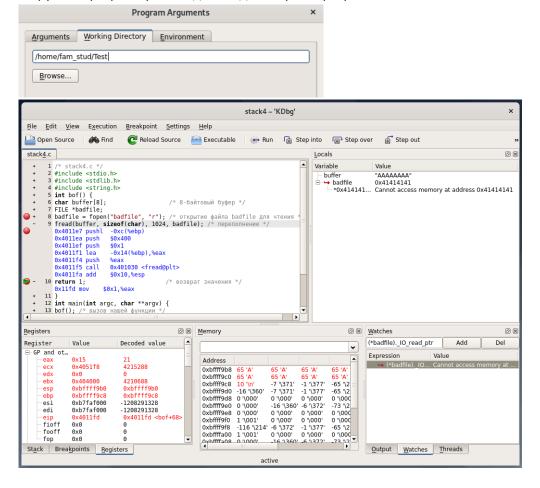
переполнение стека можно использовать. Для создания новой программы достаточно заменить функцию bof предыдущего примера:

```
/* stack4.c */
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
int bof() {
char buffer[8];
                                  /* 8-байтовый буфер */
FILE *badfile;
badfile = fopen("badfile", "r"); /* открытие файла badfile для чтения */
fread(buffer, sizeof(char), 1024, badfile); /* переполнение */
                                 /* возврат значения */
int main(int argc, char **argv) {
bof(); /* вызов нашей функции */
printf("Not gonna do it!\n"); /* этой точки программа не достигнет */
return 1;
                                     badfile
 Open ▼
            ⊞
                                                              Save
                                                                            ×
          stack3.c
                                     stack4.c
                                                                badfile
                                                                            ×
ΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑ
                      Plain Text ▼ Tab Width: 8 ▼
                                                       Ln 2, Col 1
```

<u>При выполнении вместо "A" ввести Фамилия Группа Номер по списку Студента.</u>

В этой функции открывается файл с именем badfile (имя файла предопределено для упрощения примера), далее делается попытка считать из него 1024 байта — в 8-байтовый буфер, затем файл закрывается. При выходе из функции должно произойти переполнение буфера. Таким образом, содержимое считываемого файла даст возможность контролировать адрес возврата в стековом кадре функции bof.

Загрузить программу в отладчик задать параметры рабочего каталога.



Для сравнения можно изменять количество букв в файле и сравнить результат выполнения программы. Состояние стека после переполнения похоже на то, что было в предыдущей программе. Разница только в том, что в стеке выделено место для еще одной переменной — файлового дескриптора. Представить результат сравнения.

6. Использование уязвимостей: куча

Адресное пространство для кучи выделяется, как правило, в том же сегменте, что и для стека, и заполняется в направлении стека от старших адресов к младшим. Память и куче выделяется с помощью функций типа malloc, существующих во всех языках структурного программирования — HeapAlloc в Windows, malloc в стандарте ANSI для языка С или new в C++. Соответствующие функции HeapFree,free и delete существуют, естественно, и для освобождения памяти. Всю реальную работу по распределении) памяти выполняет компонент операционной системы или стандартной библиотеки языка С, известный как диспетчер кучи. Именно он отвечает за выделение памяти для процессов и управляет ростом кучи. Таким образом, если процессу требуется больше динамической памяти, он ее получает.

6.1. Простое переполнение кучи

Если говорить упрощенно, куча состоит из множества участков памяти (рис. 1). Некоторые из них выделены для использования программой, другие свободны.

Выделенные участки часто размещаются в памяти рядом.

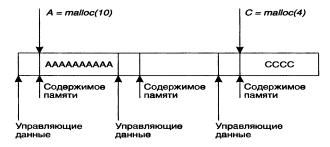


Рис. 1. Упрощенное представление кучи

Далее приведен пример уязвимой программы, использующей память в куче. Программа содержит ошибку, позволяющую организовать переполнение буфера:

```
/* heap1.c */
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>

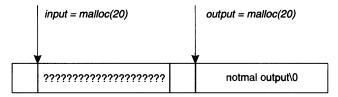
int main(int argc, char *argv[])
{
   char *input = malloc(20);
   char *output = malloc(20);

   strcpy(output, "normal output");
   strcpy(input, argv[1]);
   printf("input at %p %s\n", input, input);
   printf("output at %p %s\n", output, output);
   printf("\n%s\n", output);
}
```

Рассмотрим, что происходит, когда в буфер input помещается больше данных, чем изначально было выделено пространства. Это становится возможным, если контроль над размером заносимых в буфер данных не производится (строка 11).

Таким образом, достичь переполнения в куче очень просто, <u>причем это не всегда вызывает сбой в программе</u>. На рис. 2 показано, как все происходит.

До переполнения



После переполнения

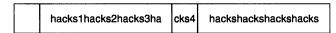
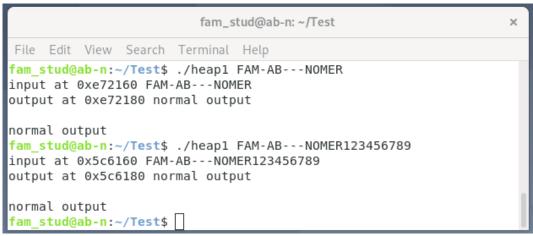


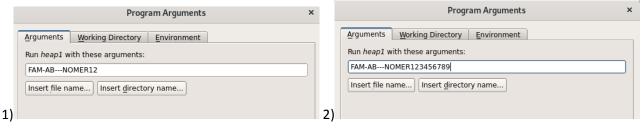
Рис. 2. Механизм переполнения кучи

Пример компиляции и выполнения программы:

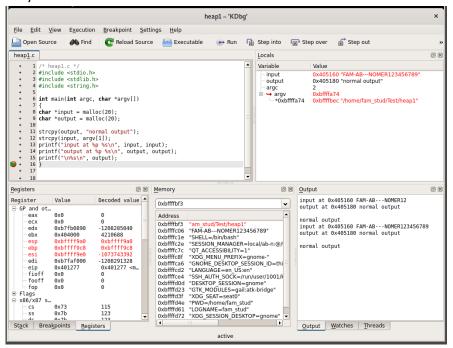
fam_stud@ab-n:~/Test\$ sudo gcc -g heap1.c -o heap1



Выполнить программу в отладчике с разными аргументами.



Результат выполнения



Отладчик показывает переполнения в куче, причем это не вызывает сбой в программе.

6.2. Переполнение в сегменте Ьсс

Подобное переполнение может быть выполнено и для статических переменных, размещенных в сегменте Ьсс. Рассмотрим, как это может выглядеть в примере, приближенном к реальности:

```
/* bccl.c */
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
static char input[20];
int main(int argc, char *argv[]) {
   strcpy(output, "normal output");
   strcpy(input, argv[1]);
   printf ("input at %p %s\n", input, input);
   printf ("output at %p* %s\n", output, output);
   printf("\n%s\n", output);
}
```

Пример компиляции выполнения программы:

fam_stud@ab-n:~/Test\$ gcc -g bcc1.c -o bcc1

```
fam_stud@ab-n:~/Test x

File Edit View Search Terminal Help

fam_stud@ab-n:~/Test$ ./bcc1 FAM-AB---NOMER
input at 0x494024 FAM-AB---NOMER
output at 0x494038* normal output

normal output
fam_stud@ab-n:~/Test$ ./bcc1 FAM-AB---NOMER123456789
input at 0x4ec024 FAM-AB---NOMER123456789
output at 0x4ec038* 789

789
fam_stud@ab-n:~/Test$
```

Использование консольного отладчика:

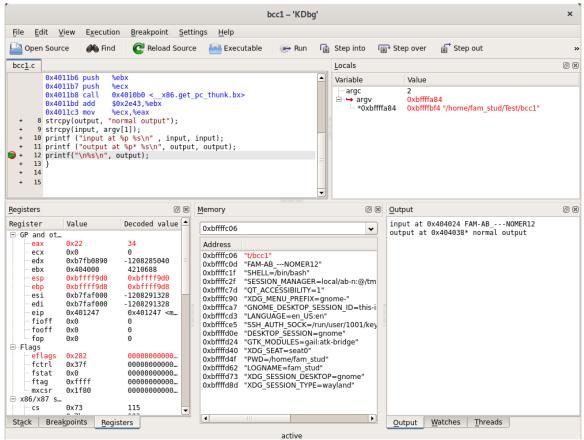
```
am stud@ab-n:~/Test$ gdb bcc1
GNU gdb (Debian 8.2.1-2+b3) 8.2.1
Copyright (C) 2018 Free Software Foundation, Inc.
License GPLv3+: GNU GPL version 3 or later <a href="http://gnu.org/licenses/gpl.html">http://gnu.org/licenses/gpl.html</a>
This is free software: you are free to change and redistribute it.
There is NO WARRANTY, to the extent permitted by law.
Type "show copying" and "show warranty" for details.
This GDB was configured as "i686-linux-gnu".
Type "show configuration" for configuration details.
For bug reporting instructions, please see:
<a href="http://www.gnu.org/software/gdb/bugs/">http://www.gnu.org/software/gdb/bugs/>.</a>
Find the GDB manual and other documentation resources online at:
    <http://www.gnu.org/software/gdb/documentation/>.
For help, type "help".
Type "apropos word" to search for commands related to "word"...
Reading symbols from bccl...done.
(gdb) list
       /* bcc1.c */
1
       #include <stdio.h>
2
3
       #include <stdlib.h>
       #include <string.h>
5
       static char input[20];
6
       static char output[20];
       int main(int argc, char *argv[]) {
       strcpy(output, "normal output");
8
       strcpy(input, argv[1]);
10
       printf ("input at %p %s\n" , input, input);
(gdb) break 10
Breakpoint 1 at 0x1207: file bcc1.c, line 10.
(gdb) run FAM-AB---NOMER123456789
Starting program: /home/fam stud/Test/bcc1 FAM-AB---NOMER123456789
Breakpoint 1, main (argc=2, argv=0xbffff424) at bcc1.c:10
10
       printf ("input at %p %s\n" , input, input);
(qdb) info frame
Stack level 0, frame at 0xbffff390:
 eip = 0x401207 in main (bccl.c:10); saved eip = 0xb7defb41
```

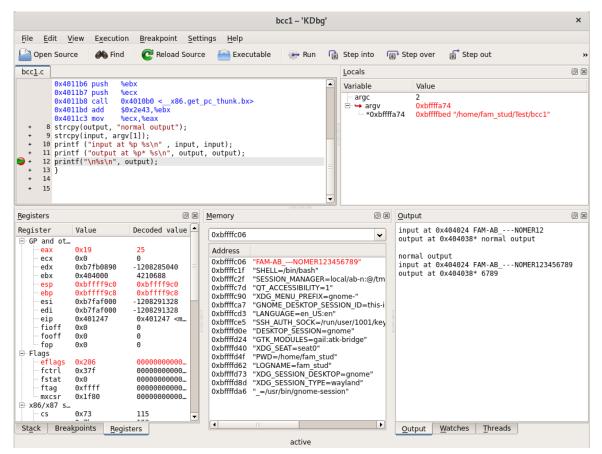
```
source language c.
 Arglist at 0xbfffff378, args: argc=2, argv=0xbfffff424
 Locals at Oxbffff378, Previous frame's sp is Oxbffff390
 Saved registers:
 ebx at 0xbffff374, ebp at 0xbffff378, eip at 0xbffff38c
(gdb) info proc mappings
process 2095
Mapped address spaces:
                                 Size
                                          Offset objfile
       Start Addr
                  End Addr
         0x400000 0x401000 0x1000
                                           0x0 /home/fam stud/Test/bcc1
         0x401000 0x402000 0x1000 0x1000 /home/fam stud/Test/bcc1
         0x402000 0x403000 0x1000 0x2000 /home/fam stud/Test/bcc1
         0x403000 0x404000 0x1000
                  0x40400
0x405000 0x1000
0x19000
                                          0x2000 /home/fam_stud/Test/bcc1
         0x404000
                                0x1000
                                          0x3000 /home/fam_stud/Test/bcc1
       0xb7dd5000 0xb7dee000
                                             0x0 /usr/lib/i386-linux-gnu/libc-2.28.so
       0xb7dee000 0xb7f3c000 0x14e000
                                        0x19000 /usr/lib/i386-linux-gnu/libc-2.28.so
                              0x70000 0x167000 /usr/lib/i386-linux-gnu/libc-2.28.so
       0xb7f3c000 0xb7fac000
       0xb7fac000 0xb7fad000 0x1000 0x1d7000 /usr/lib/i386-linux-gnu/libc-2.28.so
       0xb7fad000 0xb7faf000 0x2000 0x1d7000 /usr/lib/i386-linux-gnu/libc-2.28.so
       0xb7faf000 0xb7fb0000 0x1000 0x1d9000 /usr/lib/i386-linux-gnu/libc-2.28.so
       0xb7fb0000 0xb7fb3000 0x3000
                                              0x0
       0xb7fcf000 0xb7fd1000
                                0x2000
                                              0x0
       0xb7fd1000 0xb7fd4000 0x3000
                                              0x0 [vvar]
       0xb7fd4000 0xb7fd6000 0x2000
                                             0x0 [vdsol
       0xb7fd6000 0xb7fd7000 0x1000
                                             0x0 /usr/lib/i386-linux-gnu/ld-2.28.so
       0xb7fd7000 0xb7ff3000 0x1c000 0x1000 /usr/lib/i386-linux-gnu/ld-2.28.so
       0xb7ff3000 0xb7ffd000 0xa000 0x1d000 /usr/lib/i386-linux-gnu/ld-2.28.so
       0xb7ffe000 0xb7fff000 0x1000 0x27000 /usr/lib/i386-linux-gnu/ld-2.28.so 0xb7fff000 0xb8000000 0x1000 0x28000 /usr/lib/i386-linux-gnu/ld-2.28.so
       0xbffdf000 0xc0000000 0x21000
                                             0x0 [stack]
(gdb) info all-registers
              0x404024
                                 4210724
eax
             0xbffff5d0
                                -1073744432
              0x40402e
edx
                                  4210734
              0x404000
                                  4210688
ebx
              0xbffff370
esp
                                  0xbffff370
              0xbffff378
                                  0xbffff378
ebp
              0xb7faf000
                                 -1208291328
esi
              0xb7faf000
                                  -1208291328
eip
              0x401207
                                 0x401207 <main+94>
                                 [ SF IF ]
              0×282
eflags
              0x73
                                  115
CS
SS
              0x7b
                                  123
ds
              0x7b
                                  123
                                  123
              0 \times 7 b
es
fs
              0 \times 0
              0x33
                                  51
                                 (raw 0x00000000000000000000)
st.0
              Ω
st1
              Ω
                                  (raw 0x000000000000000000000)
              0
                                  (raw 0x000000000000000000000)
st2
st3
              0
                                  (raw 0x000000000000000000000)
st4
             0
                                 (raw 0x000000000000000000000)
st5
             0
                                 (raw 0x000000000000000000000)
             0
                                  (raw 0x00000000000000000000)
st6
                                  (raw 0x00000000000000000000)
st7
              0
fctrl
              0x37f
                                  895
fstat
              0x0
ftag
              0xffff
                                  65535
              0 \times 0
fiseq
fioff
              0x0
foseq
              0x0
                                  Ω
fooff
              0 \times 0
                                  0
              0 \times 0
fop
(adb) x/5s 0xbffff5c0
0xbffff5c0:
              "/bcc1"
              "FAM-AB---NOMER123456789"
0xbffff5c6:
0xbffff5de:
              "SHELL=/bin/bash"
0xbfffff5ee:
              "SESSION MANAGER=local/ab-n:@/tmp/.ICE-unix/1260,unix/ab-n:/tmp/.ICE-unix/1260"
             "QT ACCESSIBILITY=1"
0xbffff63c:
```

```
(qdb) n
input at 0x404024 FAM-AB---NOMER123456789
11
      printf ("output at %p* %s\n", output, output);
(gdb) n
output at 0x404038* 789
       printf("\n%s\n", output);
(gdb) n
789
13
(gdb) n
 libc start main (main=0x4011a9 <main>, argc=2, argv=0xbffff424, init=0x401270 < libc csu init>,
fini=0x4012d0 < libc csu fini>,
   rtld_fini=0xb7fe6520 <_dl_fini>, stack_end=0xbffff41c) at ../csu/libc-start.c:342
342
       ../csu/libc-start.c: No such file or directory.
(gdb) n
[Inferior 1 (process 2095) exited normally]
(gdb)
```

Выполнить анализ результата.

Использование KDbg <u>иногда</u> позволяет более наглядно представить результаты и анализ выполнения программы:





Сравнить полученные результаты 6.1 и 6.2

Дополнительно могут быть представлены результаты рассмотрения уязвимостей из источников [Лит. - 1] и [Доп. - 1,2].

По результатам выполнения сформулировать выводы о наличии уязвимостей и возможности реализации атак.

Литература:

- 1. Фостер Дж., Лю В. Разработка средств безопасности и эксплойтов / Пер. с англ. М. : Издательство «Русская Редакция» ; СПб. : Питер, 2007. 432 стр. : ил.
- 2. Роббинс А. Linux: программирование в примерах. Пер с англ. М.: КУДИЦ-ОБРАЗ, 2005. 656 с.
- 3. Лав Р. Linux. Системное программирование. 2-е изд. СПб.: Питер, 2014. 448 с.: ил. (Серия «Бестселлеры O'Reilly»).
- 4. Richard Stallman, Roland Pesch, Stan Shebs, et al. Debugging with gdb. Tenth Edition. Дополнительно:
 - 1. Elisan Christopher C. Advanced Malware Analysis. 2015 by McGraw-Hill Education. 545 p.
 - 2. Michael Sikorski and Andrew Honig. PRACTICAL MALWARE ANALYSIS. No Starch Press, Inc. 2012 -802 p.
 - 3. Kaiwan N Billimoria. Hands-On System Programming with Linux 2012