

Systemy komputerowe

Lista zadań nr 6

NOTATKI

Zadanie 1

Zadanie 1. Poniżej podano zawartość pliku `main.c`:

```
1 #include "stdio.h"
2
3 static int global = 15210;
4
5 static void set_global(int val) {
6     global = val;
7 }
10 int main(void) {
11     printf("before: %d\n", global);
12     set_global(15213);
13     printf("after: %d\n", global);
14     return 0;
15 }
```

Polecenie `gcc main.c -o main` jest równoważne ciągowi poleceń

`cpp -o main_p.c main.c; gcc -S main_p.c; as -o main.o main_p.s; gcc -o main main.o.`

Jaka jest rola poszczególnych poleceń w tym ciągu?

- **cpp -o main_p.c main.c** - jest to instrukcja preprocesora generująca plik `main_p.c`
- **gcc -S main_p.c** - sprawia, że kod z `main_p.c` jest tłumaczony na assembly i zapisany w `main_p.s`
- **as -o main.o main_p.s** - tu kod tłumaczony jest na kod binarny i zapisany w `main.o`
- **gcc -o main main.o** - jest to instrukcja powodująca, że tworzony jest plik wykonywalny `main`

Skąd pochodzi kod, który znalazł się w pliku `main_p.c`?

Kod, który znalazł się w pliku `main_p.c` został wygenerowany poleceniem `cpp` przez preprocesor.

Co zawiera plik `main_p.s` ? Zauważ etykiety odpowiadające zmiennej *global* i obydwu funkcjom. W jaki sposób przyporządkować etykiety jej typ?

Plik `main_p.s` zawiera:

```
.type    global,@object
```

```
.size    global, 4
```

Global:

```
.long    15210
```

```
.text
```

```
.type    set_global, @function
```

Plik zawiera kod przetłumaczony na assembly, a typ zmiennej znajduje się tuż nad nią.

Poleceniem `objdump -t` wyświetl tablicę symboli pliku `main.o`. Jakie położenie wg. tej tablicy mają symbole `global` i `set_global`?

```
0000000000000000 | O .data 0000000000000004 global
```

```
0000000000000000 | F .text 0000000000000013 set_global
```

`global` ma adres 0 w sekcji `.data`

`set_global` ma adres 0 w sekcji `.text`

Poleceniem `objdump -h` wyświetl informacje o sekcjach w pliku `main.o`. Dlaczego adres sekcji `.text` i `.data` to 0? Jakie są adresy tych sekcji w pliku wykonywalnym `main`?

LMA – Load Memory Address

VMA – Virtual Memory Address

Polecenie: `objdump -h main.o`

```
main.o:      file format elf64-x86-64

Sections:
Idx Name          Size      VMA           LMA           File off  Algn
  0 .text          0000005a  0000000000000000 0000000000000000 00000040 2**0
    CONTENTS, ALLOC, LOAD, RELOC, READONLY, CODE
  1 .data          00000004  0000000000000000 0000000000000000 0000009c 2**2
    CONTENTS, ALLOC, LOAD, DATA
  2 .bss           00000000  0000000000000000 0000000000000000 000000a0 2**0
    ALLOC
  3 .rodata        00000017  0000000000000000 0000000000000000 000000a0 2**0
    CONTENTS, ALLOC, LOAD, READONLY, DATA
  4 .comment       0000001d  0000000000000000 0000000000000000 000000b7 2**0
    CONTENTS, READONLY
  5 .note.GNU-stack 00000000  0000000000000000 0000000000000000 000000d4 2**0
    CONTENTS, READONLY
  6 .eh_frame      00000058  0000000000000000 0000000000000000 000000d8 2**3
    CONTENTS, ALLOC, LOAD, RELOC, READONLY, DATA
```

W `main.exe`:

```
12 .plt.got       00000008  000000000001040 000000000001040 00001040 2**3
    CONTENTS, ALLOC, LOAD, READONLY, CODE
13 .text          000001a1  000000000001050 000000000001050 00001050 2**4
    CONTENTS, ALLOC, LOAD, READONLY, CODE
14 .fini          00000009  0000000000011f4 0000000000011f4 000011f4 2**2
    CONTENTS, ALLOC, LOAD, READONLY, CODE
15 .rodata        0000001b  000000000002000 000000000002000 00002000 2**2
    CONTENTS, ALLOC, LOAD, READONLY, DATA
16 .eh_frame_hdr  00000044  00000000000201c 00000000000201c 0000201c 2**2
    CONTENTS, ALLOC, LOAD, READONLY, DATA
17 .eh_frame      00000128  000000000002060 000000000002060 00002060 2**3
    CONTENTS, ALLOC, LOAD, READONLY, DATA
18 .init_array    00000008  000000000003de8 000000000003de8 00002de8 2**3
    CONTENTS, ALLOC, LOAD, DATA
19 .fini_array    00000008  000000000003df0 000000000003df0 00002df0 2**3
    CONTENTS, ALLOC, LOAD, DATA
20 .dynamic       000001e0  000000000003df8 000000000003df8 00002df8 2**3
    CONTENTS, ALLOC, LOAD, DATA
21 .got           00000020  000000000003fd8 000000000003fd8 00002fd8 2**3
    CONTENTS, ALLOC, LOAD, DATA
22 .got.plt       00000020  000000000004000 000000000004000 00003000 2**3
    CONTENTS, ALLOC, LOAD, DATA
23 .data          00000014  000000000004020 000000000004020 00003020 2**3
    CONTENTS, ALLOC, LOAD, DATA
```

Relokacja, kompilatory i asemblery generują kod i sekcje zaczynające się od adresu 0.

Linker przenosi te sekcje poprzez przydzielanie miejsca pamięci dla każdej definicji symbolu, a następnie modyfikowanie wszystkich odniesień do symboli, tak aby wskazywały one na to miejsce w pamięci.

Zadanie 2

Zadanie 2. Poniżej podano zawartość pliku swap.c:

```
1 extern int buf[];
2
3 int *bufp0 = &buf[0];
4 static int *bufp1;
5 int intvalue = 0x77;
6
7 static void incr() {
8     static int count = 0;
9     count++;
10 }
11
12 void swap() {
13     int temp;
14     incr();
15     bufp1 = &buf[1];
16     temp = *bufp0;
17     *bufp0 = *bufp1;
18     *bufp1 = temp;
19 }
```

Wygeneruj **plik relokowalny** «swap.o», po czym na podstawie wydruku polecenia «readelf -t -s» dla każdego elementu tablicy symboli podaj:

- adres symbolu względem początku sekcji,
- typ symbolu – tj. «local», «global», «extern»,
- rozmiar danych, na które wskazuje symbol,
- numer i nazwę sekcji – tj. «.text», «.data», «.bss» – do której odnosi się symbol.

Co przechowują sekcje «.strtab» i «.shstrtab»?

Nazwa	Adres	Typ	Rozmiar	Sekcja
incr	0	local	22	1 .text
count.1798	0x8	local	4	4 .bss
swap	0x16	global	77	1 .text
bufp0	0	global	8	5 .data.rel
bufp1	0	local	8	4 .bss
intvalue	0	global	4	3 .data

<<.strtab>> tablica stringów, przechowuje indexy do stringów używanych do reprezentacji nazw symboli.

<<shstrtab>> tablica stringów, przechowuje nazwy sekcji, każda sekcja ma swój nagłówek zawierający index tablicy shstrtabx.

Zadanie 3

Zadanie 3. Rozważmy program skompilowany z opcją `-Og` składający się z dwóch plików źródłowych:

```
1 /* oof.c */           1 /* rab.c */
2 void p2(void);         2 #include <stdio.h>
3                         3
4 int main() {           4 char main;
5     p2();              5
6     return 0;          6 void p2() {
7 }                      7     printf("0x%x\n", main);
                        8 }
```

Po wypisaniu `0x48` program kończy działanie bez zgłaszania błędu.

Dzieje się tak, ponieważ w plikach jest tylko jeden silny symbol `main` (definicja funkcji w `oof.c`). `char` ma 1 bajt, więc wypisanie `main` w `rab.c` spowoduje wypisanie pierwszego bajtu kodu funkcji `main` z `/*oof.c*/`.

Po użyciu `objdump -d` możemy się przekonać, że Pierwszy bajt kodu funkcji `main` to faktycznie `0x48`, co możemy zobaczyć po użyciu `objdump -d`.

Przypisanie wartości `main` w funkcji `p2` prowadzi do błędu segmentacji.

Przypisanie wartości `main` w momencie deklaracji w `rab.c` doprowadzi do błędu linkera. Linker znajduje dwa silne symbole `main`, przez co mamy błąd linkera.

Zadanie 5

Zadanie 5. Wpis w tablicy symboli dla zmiennej `buf` w pliku `swap.o` wskazuje, że zmienna ta znajduje się w sekcji `UNDEF`. Zmodyfikuj deklarację zmiennej `buf` w pliku `swap.c` tak, by wpis w tablicy symboli dla `buf` wskazywał na `COMMON`. Jaka jest rola tych wpisów w procesie tworzenia pliku wykonywalnego przez linker?

cpp=

```
int buf[2];
```

(2, bo używamy 0, 1 indeksy tej tablicy)

`COMMON` - nigdzie nie definiujemy jej wartości, ponieważ są to dane, których nie inicjalizujemy.

`UNDEF` - Zmienne, których deklaracje dostajemy podczas procesu linkowania z zewnętrznych plików, czyli zmienne ze słowem kluczowym `extern`.

Zadanie 8

Zadanie 8. Używając narzędzi do analizy **plików relokowalnych** w formacie ELF i bibliotek statycznych, tj. `objdump`, `readelf` i `ar` odpowiedz na następujące pytania:

1. Ile plików zawierają biblioteki `libc.a` i `libm.a` (katalog `/usr/lib/x86_64-linux-gnu`)?
2. Czy polecenie «`gcc -Og`» generuje inny kod wykonywalny niż «`gcc -Og -g`»?
3. Z jakich bibliotek współdzielonych korzysta interpreter języka Python (plik `/usr/bin/python`)?

Odpowiedź 1:

Żeby odpakować archiwum korzystamy z programu `ar` z wartością. Wypisuje ono content w postaci listy.

Wpisujemy zatem:

```
ar t /usr/lib/x86_64-linux-gnu/libc.a | wc -l
```

`wc`(word count) z flagą `-l` program policzy liczbę plików archiwalnych biblioteki (linie pliku).

Wynik = 1690\$ \

Przy drugiej bibliotece polecenie podane wyżej nie działa. Otrzymujemy następujący wynik:

```
/usr/lib/x86_64-linux-gnu/libm.a: File format not recognized
```

Sprawdzamy zawartość tego pliku poleceniem:

```
cat /usr/lib/x86_64-linux-gnu/libm.a
```

Otrzymujemy:

```
/* GNU ld script
```

```
*/
```

```
OUTPUT_FORMAT(elf64-x86-64)
```

```
GROUP ( /usr/lib/x86_64-linux-gnu/libm-2.27.a /usr/lib/x86_64-linux-gnu/libmvec.a )
```

Zatem mamy odniesienie do grupy dwóch archiwów:

```
/usr/lib/x86_64-linux-gnu/libm-2.27.a
```

```
/usr/lib/x86_64-linux-gnu/libmvec.a
```

Wystarczy więc teraz wywołać:

```
ar t /usr/lib/x86_64-linux-gnu/libmvec.a | wc -l
```

```
ar t /usr/lib/x86_64-linux-gnu/libm-2.27.a | wc -l
```

Otrzymane wyniki to: 129; 794

Odpowiedź 2

Czy polecenie `<<{gcc -Og}>>` generuje inny kod wykonywalny niż `«{gcc -Og -g}»`?

Tak. Flaga `-Og` nie generuje symboli o etykiecie `".debug_*`". Kompilacja bez flagi `-g` pozbawia nas symboli, które generowane są do łatwiejszego debugowania aplikacji.

Odpowiedź 3

Z jakich bibliotek współdzielonych korzysta interpreter języka Python (plik `/usr/bin/python`)?

Należy wykorzystać z programu `"readelf"` służącego do wizualizacji plików `"Executable Linkable Format"`.

Polecenie: `readelf -d /usr/bin/python`

Dynamic section at offset 0x301370 contains 32 entries:

Tag	Type	Name/Value
0x0000000000000001 (NEEDED)		Shared library: [libc.so.6]
0x0000000000000001 (NEEDED)		Shared library: [libpthread.so.0]
0x0000000000000001 (NEEDED)		Shared library: [libdl.so.2]
0x0000000000000001 (NEEDED)		Shared library: [libutil.so.1]
0x0000000000000001 (NEEDED)		Shared library: [libz.so.1]
0x0000000000000001 (NEEDED)		Shared library: [libm.so.6]
0x000000000000000c (INIT)		0x4c728
0x000000000000000d (FINI)		0x1f3bd0
0x0000000000000019 (INIT_ARRAY)		0x5002b0
0x000000000000001b (INIT_ARRAYSZ)		8 (bytes)
0x000000000000001a (FINI_ARRAY)		0x5002b8
0x000000000000001c (FINI_ARRAYSZ)		8 (bytes)
0x000000006ffffef5 (GNU_HASH)		0x298
0x0000000000000005 (STRTAB)		0xc930

0x0000000000000006 (SYMTAB)	0x2b80
0x000000000000000a (STRSZ)	28107 (bytes)
0x000000000000000b (SYMENT)	24 (bytes)
0x0000000000000015 (DEBUG)	0x0
0x0000000000000003 (PLTGOT)	0x5015b0
0x0000000000000002 (PLTRELSZ)	6960 (bytes)
0x0000000000000014 (PLTREL)	RELA
0x0000000000000017 (JMPREL)	0x4abf8
0x0000000000000007 (RELA)	0x14550
0x0000000000000008 (RELASZ)	222888 (bytes)
0x0000000000000009 (RELAENT)	24 (bytes)
0x000000000000001e (FLAGS)	BIND_NOW
0x000000006ffffffb (FLAGS_1)	Flags: NOW PIE
0x000000006ffffffe (VERNEED)	0x14420
0x000000006fffffff (VERNEEDNUM)	6
0x000000006ffffff0 (VERSYM)	0x136fc
0x000000006ffffff9 (RELACOUNT)	9249

Widać więc 6 bibliotek współdzielonych, z których korzysta interpreter. Flaga -d wyświetla zawartość dynamicznych sekcji pliku.