

Связывание

Основы информатики

Компьютерные основы программирования

u.to/DbCmFA

На основе CMU 15-213/18-243:

Introduction to Computer Systems

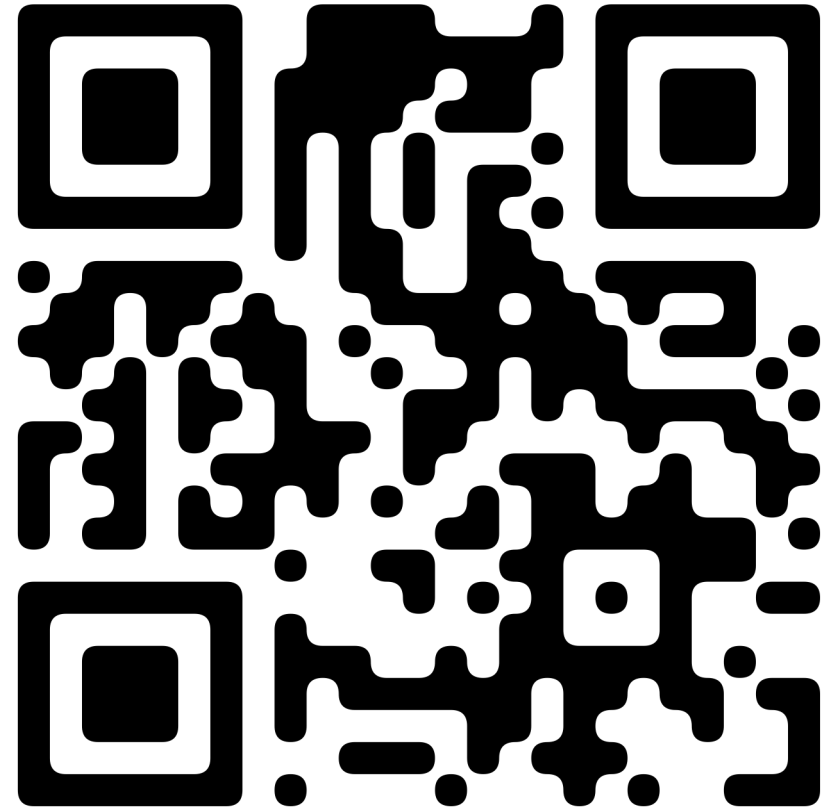
u.to/XoKmFA

Лекция 11, 22 апреля 2024

Лектор:

Дмитрий Северов, кафедра информатики 608 КПП

cs.mipt.ru/wp/?page_id=346



Пример Си-программы

`main.c`

```
int buf[2] = {1, 2};

int main()
{
    swap();
    return 0;
}
```

`swap.c`

```
extern int buf[];

int *bufp0 = &buf[0];
static int *bufp1;

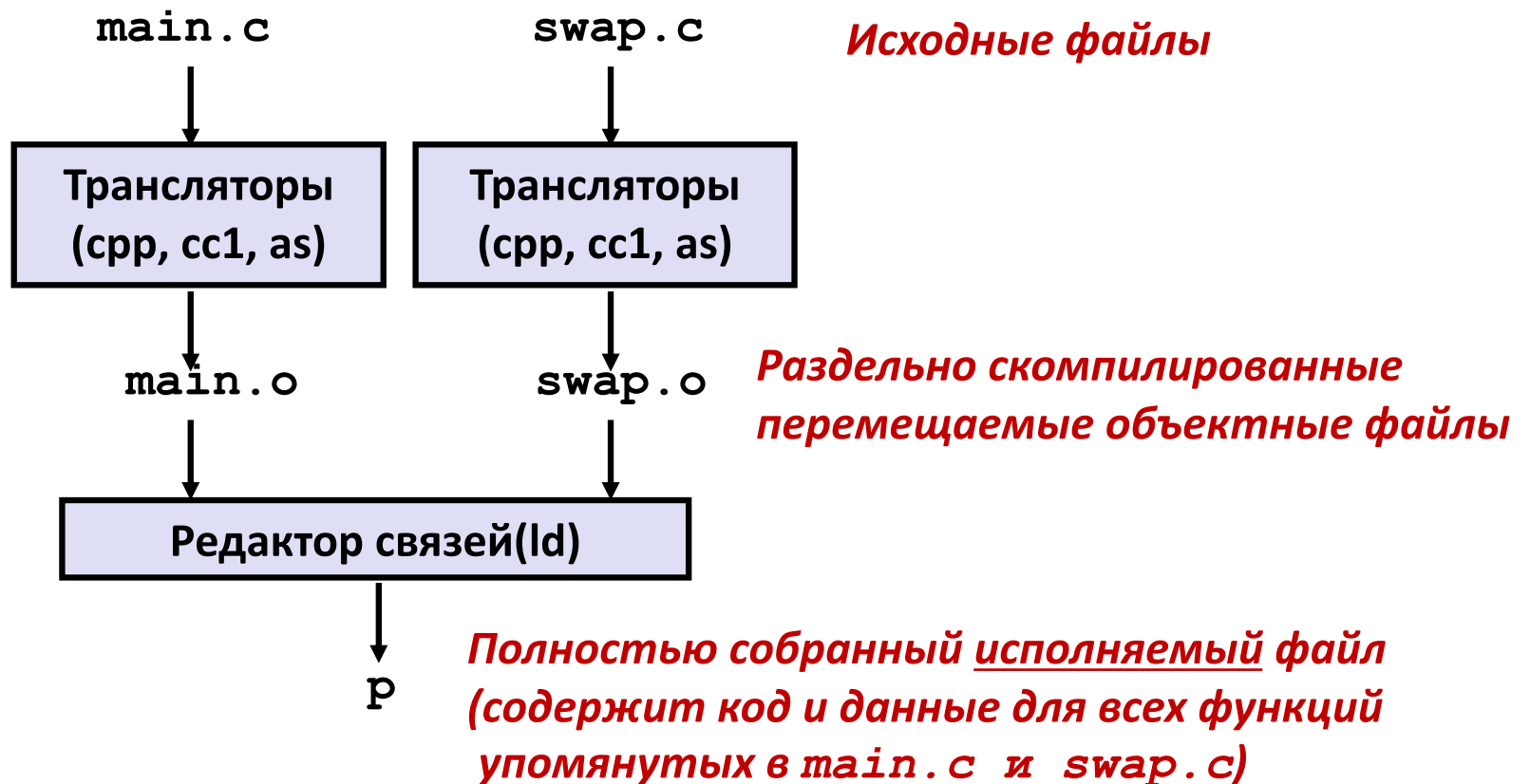
void swap()
{
    int temp;

    bufp1 = &buf[1];
    temp = *bufp0;
    *bufp0 = *bufp1;
    *bufp1 = temp;
}
```

Статическое связывание

■ Трансляция и связывание *управляющей программой* :

- `unix> gcc -O2 -g -o p main.c swap.c`
- `unix> ./p`



Цели связывания – 1

■ Модульность

- Программы могут создаваться не как один монолитный файл, а как набор небольших исходных файлов.
- Возможно создание библиотек общих функций
 - например , библиотека `math`, стандартная библиотека Си

Цели связывания – 2

■ Эффективность

- Время: отдельная компиляция
 - изменение одного исходного файла, его компиляция и пересборка
 - нет необходимости перекомпилировать другие исходные файлы
- Пространство: библиотеки
 - Общие функции могут быть собраны в общий файл...
 - При этом исполняемые файлы и исполняющийся фрагмент памяти содержат только код фактически используемых функций

Задачи связывания - 1

■ Разрешение символов

- В программах определяются и упоминаются *символы* (переменные и функции):
 - `void swap() {...} /* определяется символ swap */`
 - `swap(); /* упоминается символ swap */`
 - `int *xp = &x; /* определяется xp, упоминается x */`
- Определения символов сохраняются компилятором в *таблице символов*
 - Таблица символов – это массив записей-структур
 - Каждая запись включает имя, размер и положение символа.
- Редактор связей ставит в соответствие каждому упоминанию символа ровно одно определение этого символа.

Задачи связывания – 2

■ Перемещение кода

- Слияние множественных разделов кода и данных в единственные общие разделы
- Перемещение символов из их относительных позиций, указанных в объектных (.o) файлах, в окончательные абсолютные позиции, указанные в исполняемом файле.
- Редактирование всех ссылок на символы чтобы указать новое положение.

Три вида двоичных файлов (модулей)

■ Перемещаемые объектные файлы (. o)

- Содержат код и данные в форме, позволяющей комбинировать их с другими перемещаемыми объектными файлами при формировании исполняемого файла.
 - Каждый файл . o создаётся в точности из одного исходного (. c) файла

■ Исполняемые файлы (a . out)

- Содержат код и данные в форме, позволяющей непосредственно копировать их содержимое в память и затем исполнять.

■ Файлы переиспользуемых модулей (. so)

- Специальный тип перемещаемых объектных файлов, которые могут загружаться в память и связываться динамически во время загрузки и исполнения
- В Windows называются *Dynamic Link Libraries* (DLLs)

Executable and Linkable Format (ELF)

- **Стандартный двоичный формат для объектных файлов**
- **Изначально предложен в AT&T System V Unix**
 - Позже адаптирован для вариантов BSD Unix и Linux
- **Один общий формат для**
 - перемещаемых объектных файлов (`.o`),
 - исполняемых файлов (`a.out`)
 - файлов переиспользуемых модулей (`.so`)
- **Общее название: ELF binaries**

Объектный файл формата ELF - 1

■ Заголовок Elf

- Размер слова, порядок байт, тип файла (.o, ехес, .so), тип машины, и т.п.

■ Таблица заголовков сегментов

- Размер страницы, сегменты виртуальных адресов памяти (разделы), размеры сегментов.

■ Раздел `.text`

- Код машинных команд

■ Раздел `.rodata`

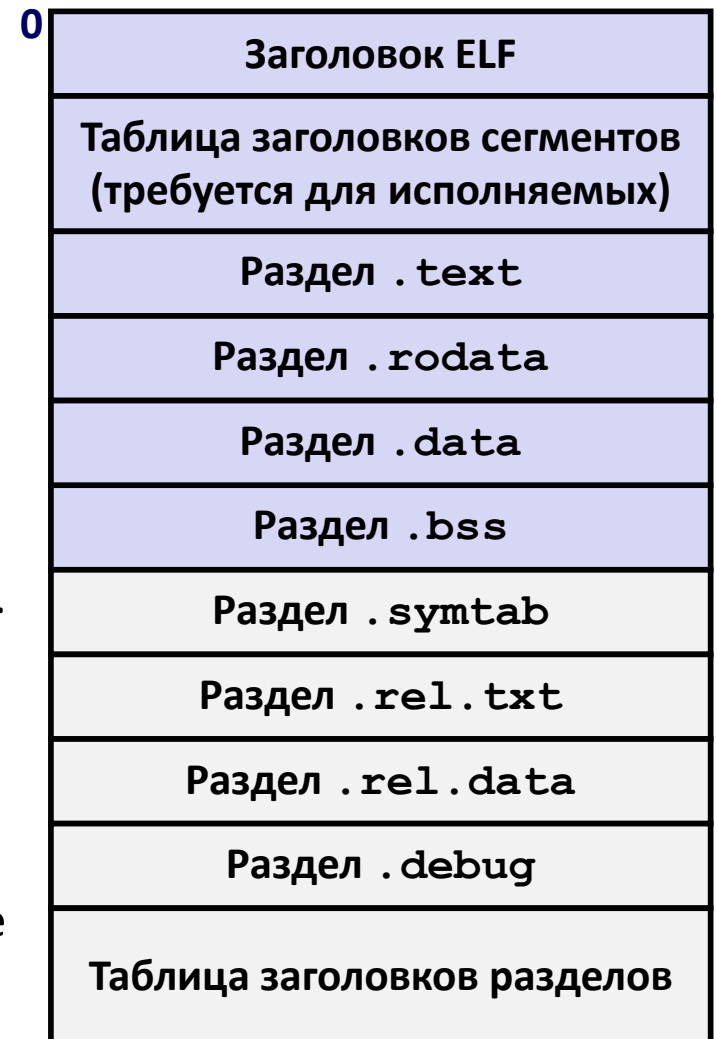
- Данные только для чтения: таблицы переходов, ...

■ Раздел `.data`

- Инициализированные глобальные переменные

■ Раздел `.bss`

- Неинициализированные глобальные переменные
- “Block Started by Symbol”
- Имеет заголовок раздела, но не занимает места



Объектный файл формата ELF - 2

■ Раздел `.symtab`

- Таблица символов
- Имена процедур и статических переменных
- Имена и размещения разделов

■ Раздел `.rel.text`

- Информация для перемещения раздела `.text`
- Адреса команд, изменяемых в исполняемом коде
- Модифицируемые команды

■ Раздел `.rel.data`

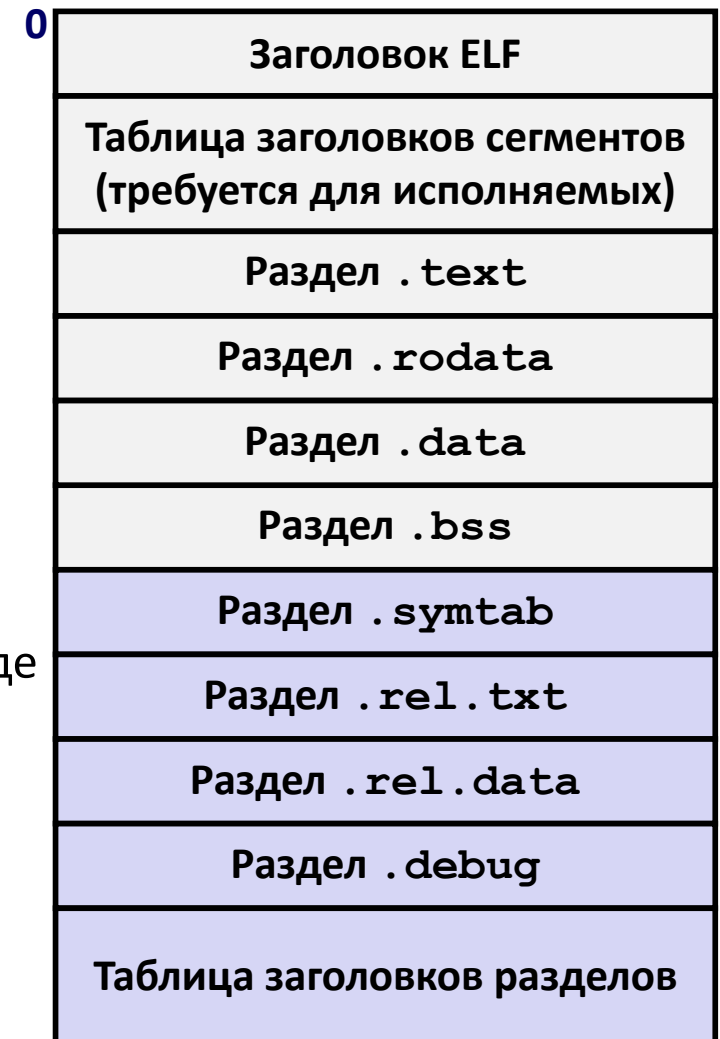
- Информация для перемещения раздела `.data`
- Адреса указателей, изменяемых в исполняемом коде

■ Раздел `.debug`

- Информация для символьной отладки (`gcc -g`)

■ Таблица заголовков разделов

- Смещения и размеры каждого раздела



Связываемые символы

■ Глобальные символы

- Символы определённые данным модулем и упоминаемые другими
- Примеры: не-`static` функции Си и не-`static` глобальные переменные

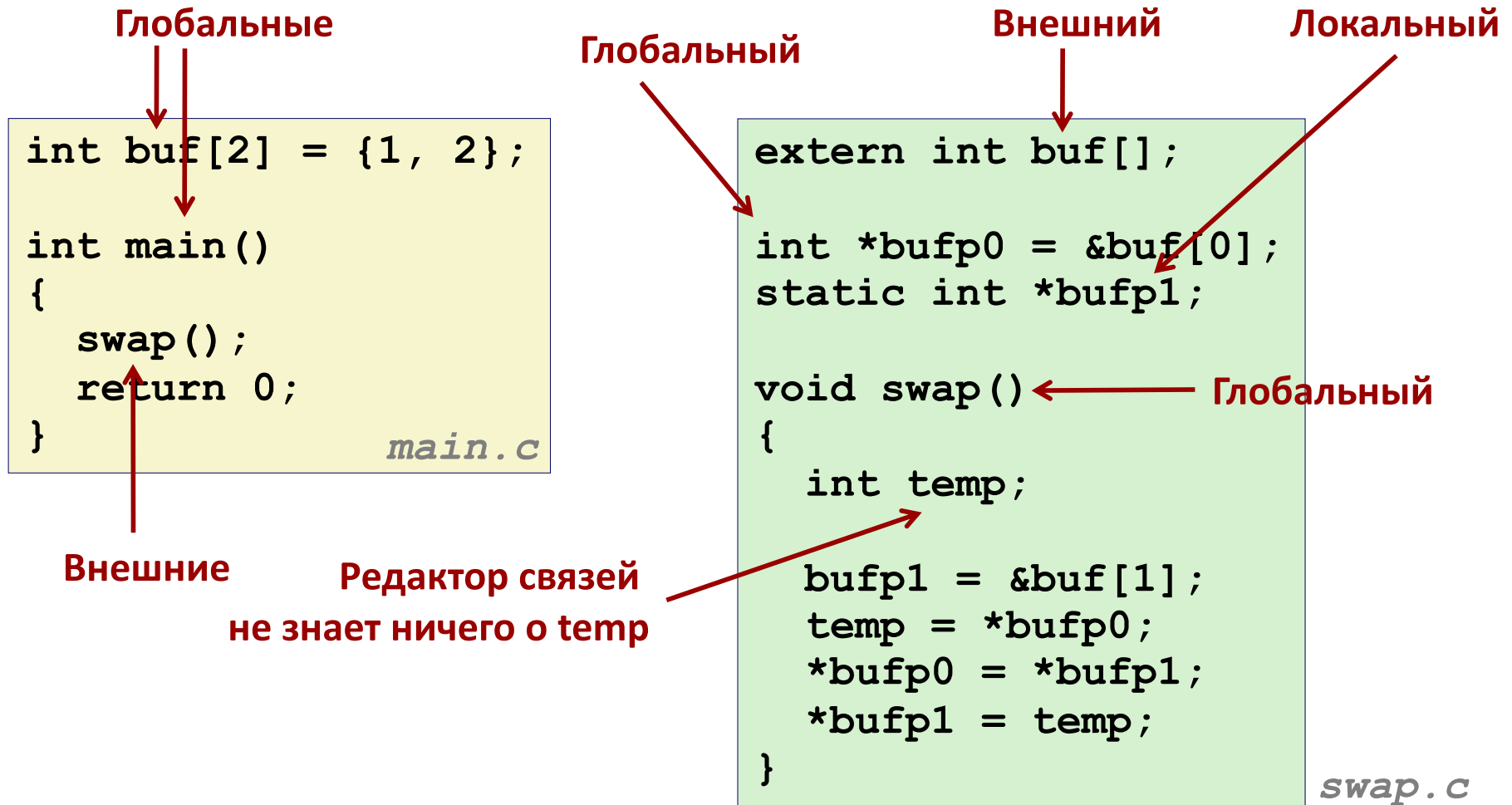
■ Внешние символы

- Глобальные символы упоминаемые данным модулем и определённые другими

■ Локальные символы

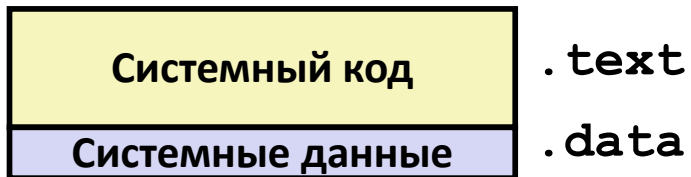
- Символы определяемые и упоминаемые только данным модулем
- Примеры: функции и переменные Си определённые с атрибутом `static`
- **Локальные связываемые символы не есть локальные переменные**

Разрешение символов

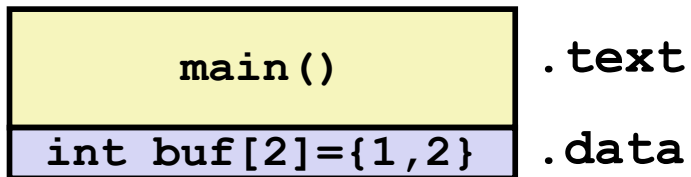


Перемещение кода и данных

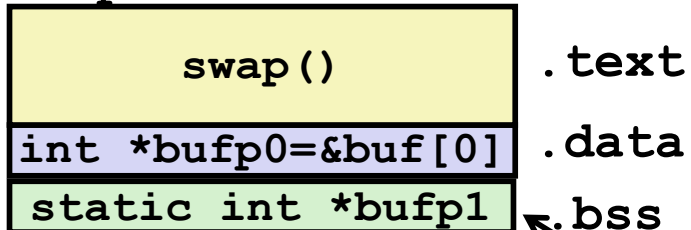
Файлы перемещаемых объектов



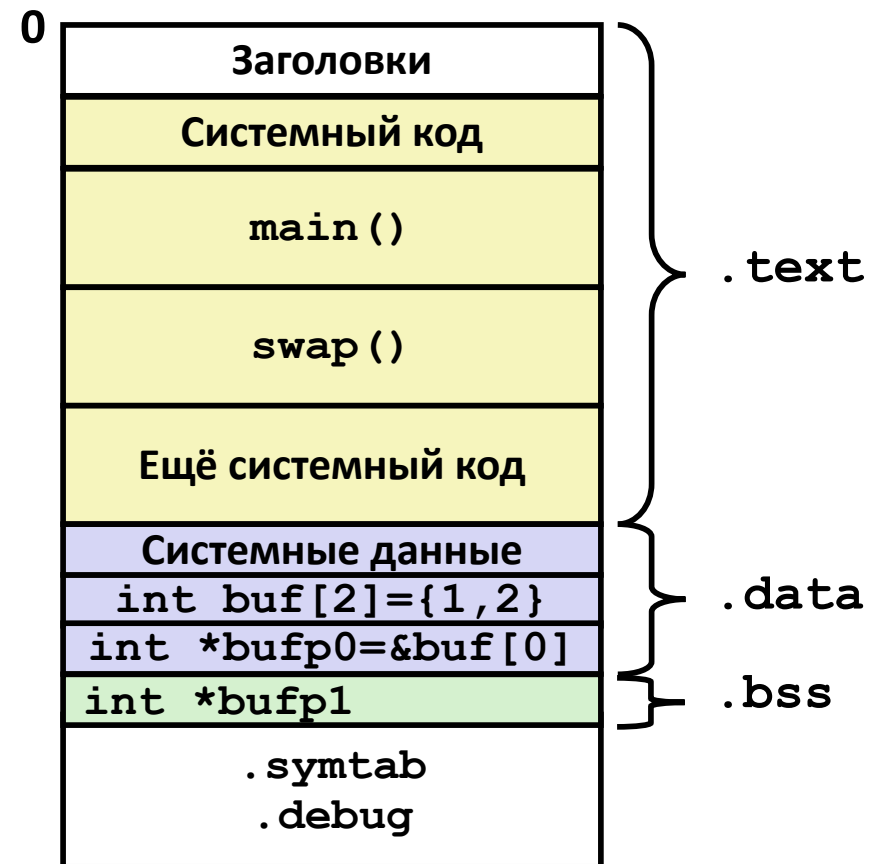
main.o



swap.o



Файл исполняемых объектов



Хотя и только для swap, требуется размещение в .bss

Информация для перемещения (main)

main.c

```
int buf[2] =
    {1,2};

int main()
{
    swap();
    return 0;
}
```

main.o

```
00000000 <main>:
   0:  8d 4c 24 04      lea    0x4(%esp),%ecx
   4:  83 e4 f0        and    $0xffffffff0,%esp
   7:  ff 71 fc        pushl  0xffffffffc(%ecx)
   a:  55             push   %ebp
   b:  89 e5          mov    %esp,%ebp
   d:  51             push   %ecx
   e:  83 ec 04        sub    $0x4,%esp
  11:  e8 fc ff ff ff  call   12 <main+0x12>
                        12: R_386_PC32 swap
  16:  83 c4 04        add    $0x4,%esp
  19:  31 c0          xor    %eax,%eax
  1b:  59             pop    %ecx
  1c:  5d             pop    %ebp
  1d:  8d 61 fc        lea   0xffffffffc(%ecx),%esp
  20:  c3             ret
```

Дизассемблирование секции .data:

```
00000000 <buf>:
   0:  01 00 00 00 02 00 00 00
```

Источник: `objdump -r -d`

Инф. для перемещения (swap, .text)

swap.c

```
extern int buf[];

int
  *bufp0 = &buf[0];

static int *bufp1;

void swap()
{
  int temp;

  bufp1 = &buf[1];
  temp = *bufp0;
  *bufp0 = *bufp1;
  *bufp1 = temp;
}
```

swap.o

Дизассемблирование раздела .text:

00000000 <swap>:

```
0: 8b 15 00 00 00 00      mov     0x0,%edx
                2: R_386_32      buf
6: a1 04 00 00 00      mov     0x4,%eax
                7: R_386_32      buf
b: 55                  push   %ebp
c: 89 e5              mov     %esp,%ebp
e: c7 05 00 00 00 00 04  movl   $0x4,0x0
15: 00 00 00
                10: R_386_32      .bss
                14: R_386_32      buf
18: 8b 08              mov     (%eax),%ecx
1a: 89 10              mov     %edx,(%eax)
1c: 5d                  pop     %ebp
1d: 89 0d 04 00 00 00      mov     %ecx,0x4
                1f: R_386_32      buf
23: c3                  ret
```


Инф. для перемещения (swap, .data)

swap.c

```
extern int buf[];

int *bufp0 =
    &buf[0];
static int *bufp1;

void swap()
{
    int temp;

    bufp1 = &buf[1];
    temp = *bufp0;
    *bufp0 = *bufp1;
    *bufp1 = temp;
}
```

Дизассемблирование раздела .data:

```
00000000 <bufp0>:
    0:  00 00 00 00

    0:  R_386_32 buf
```

Исполняемый до/после перемещ. (.text)

```
0000000 <main>:
```

```
  . . .  
  e:  83 ec 04      sub    $0x4,%esp  
 11:  e8 fc ff ff ff  call   12 <main+0x12>  
                12: R_386_PC32 swap  
 16:  83 c4 04      add    $0x4,%esp  
  . . .
```

```
0x8048396 + 0x1a  
= 0x80483b0
```

```
08048380 <main>:
```

```
8048380:  8d 4c 24 04      lea   0x4(%esp),%ecx  
8048384:  83 e4 f0        and   $0xffffffff0,%esp  
8048387:  ff 71 fc        pushl 0xffffffffc(%ecx)  
804838a:  55             push  %ebp  
804838b:  89 e5          mov   %esp,%ebp  
804838d:  51             push  %ecx  
804838e:  83 ec 04      sub   $0x4,%esp  
8048391:  e8 1a 00 00 00  call  80483b0 <swap>  
8048396:  83 c4 04      add   $0x4,%esp  
8048399:  31 c0        xor   %eax,%eax  
804839b:  59             pop   %ecx  
804839c:  5d             pop   %ebp  
804839d:  8d 61 fc      lea  0xffffffffc(%ecx),%esp  
80483a0:  c3             ret
```

```

0:  8b 15 00 00 00 00      mov    0x0,%edx
           2: R_386_32      buf
6:  a1 04 00 00 00      mov    0x4,%eax
           7: R_386_32      buf
...
e:  c7 05 00 00 00 00 04  movl   $0x4,0x0
15: 00 00 00
           10: R_386_32      .bss
           14: R_386_32      buf
. . .
1d: 89 0d 04 00 00 00      mov    %ecx,0x4
           1f: R_386_32      buf
23: c3                      ret

```

080483b0 <swap>:

```

80483b0:  8b 15 20 96 04 08      mov    0x8049620,%edx
80483b6:  a1 24 96 04 08      mov    0x8049624,%eax
80483bb:  55                      push   %ebp
80483bc:  89 e5                  mov    %esp,%ebp
80483be:  c7 05 30 96 04 08 24  movl   $0x8049624,0x8049630
80483c5:  96 04 08
80483c8:  8b 08                  mov    (%eax),%ecx
80483ca:  89 10                  mov    %edx,(%eax)
80483cc:  5d                      pop    %ebp
80483cd:  89 0d 24 96 04 08      mov    %ecx,0x8049624
80483d3:  c3                      ret

```

Исполняемый после перемещения (.data)

Дизассемблирование раздела .data:

08049620 <buf>:

8049620: 01 00 00 00 02 00 00 00

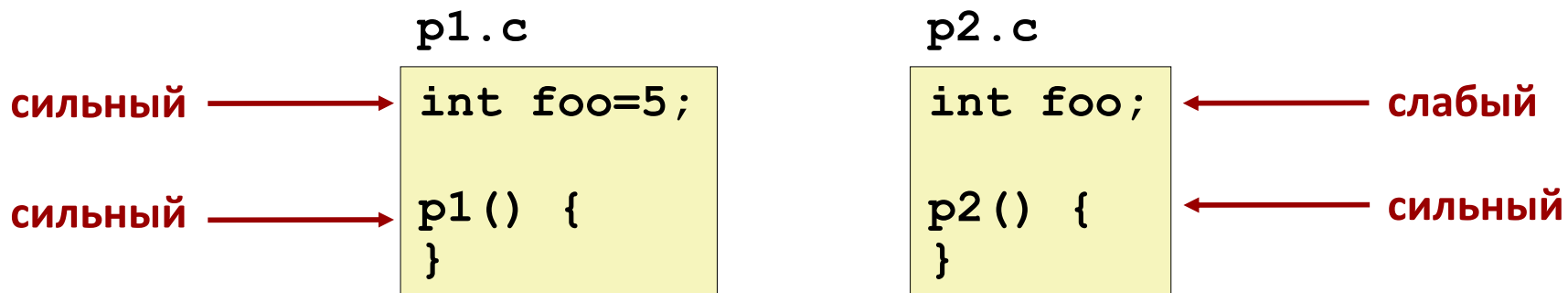
08049628 <bufp0>:

8049628: 20 96 04 08

Сильные и слабые символы

■ Символы программы...

- либо **сильные**: процедуры и инициализированные глобальные
- либо **слабые**: неинициализированные глобальные



Правила разрешения символов

- **Правило 1: не допускаются несколько определений сильного символа**
 - Каждый символ определяется лишь однажды
 - Иначе: ошибка связывания
- **Правило 2: из нескольких определений символа выбирается сильное**
 - Определения слабых символов ассоциируются с сильным
- **Правило 3: из нескольких слабых определений символа выбирается любое**
 - Может отменяться с помощью gcc `-fno-common`

Головоломки связывания

```
int x;  
p1() {}
```

```
p1() {}
```

Ошибка связывания: два сильных символа (**p1**)

```
int x;  
p1() {}
```

```
int x;  
p2() {}
```

Упоминания **x** обратятся к одной целочисленной
неинициализированной ячейке
Это то, что вы хотели?

```
int x;  
int y;  
p1() {}
```

```
double x;  
p2() {}
```

Запись в **x** в **p2** перезапишет **y** в **p1**!
Беда!

```
int x=7;  
int y=5;  
p1() {}
```

```
double x;  
p2() {}
```

Запись **x** в **p2** перезапишет **y** в **p1**!
Опасность!

```
int x=7;  
p1() {}
```

```
int x;  
p2() {}
```

Упоминания **x** обратятся к одной целочисленной
инициализированной ячейке.

Кошмарный случай: две одноимённых слабых структуры, скомпилированные разными компиляторами с различными правилами выравнивания

Роль .h файлов – 1

c1.c

```
#include "global.h"

int f() {
    return g+1;
}
```

c2.c

```
#include <stdio.h>
#include "global.h"

int main() {
    if (!init)
        g = 37;
    int t = f();
    printf("Calling f yields %d\n", t);
    return 0;
}
```

global.h

```
#ifndef INITIALIZE
int g = 23;
static int init = 1;
#else
int g;
static int init = 0;
#endif
```


Запуск препроцессора

c1.c

```
#include "global.h"

int f() {
    return g+1;
}
```

global.h

```
#ifdef INITIALIZE
int g = 23;
static int init = 1;
#else
int g;
static int init = 0;
#endif
```

-DINITIALIZE

без инициализации

```
int g = 23;
static int init = 1;
int f() {
    return g+1;
}
```

```
int g;
static int init = 0;
int f() {
    return g+1;
}
```

#include заставляет препроцессор Си вставить файл буквально

Роль .h файлов – 2

c1.c

```
#include "global.h"

int f() {
    return g+1;
}
```

global.h

```
#ifndef INITIALIZE
int g = 23;
static int init = 1;
#else
int g;
static int init = 0;
#endif
```

c2.c

```
#include <stdio.h>
#include "global.h"

int main() {
    if (!init)
        g = 37;
    int t = f();
    printf("Calling f yields %d\n", t);
    return 0;
}
```

Что получится:

```
gcc -o p c1.c c2.c
??
```

```
gcc -o p c1.c c2.c \
-DINITIALIZE
??
```

Глобальные переменные

- Избегайте, где только можно
- Иначе
 - Используйте `static` если возможно
 - Инициализируйте, если вы используете глобальную переменную
 - Используйте `extern` если вы обращаетесь к внешней глобальной переменной

Упаковка популярных функций

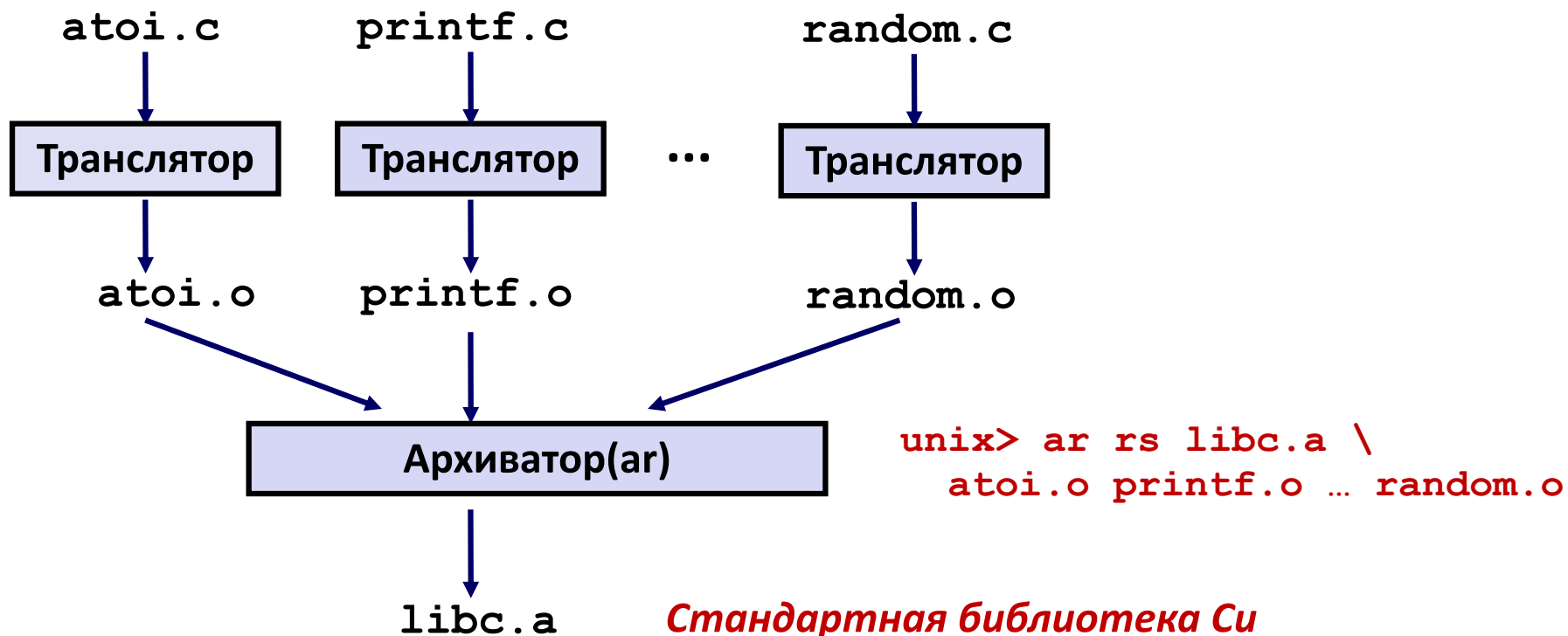
- **Как упаковать функции, обычно используемые программистами?**
 - Математика, ввод/вывод, управление памятью, работа со строками, и т.п.
- **Очевидные и неудобные возможности связывания:**
 - **Вариант 1:** Поместить все функции в один исходный файл
 - Программисты привязывают большой объект к своим программам
 - Неэффективное использование времени и пространства
 - **Вариант 2:** Поместить каждую функцию в отдельный исходный файл
 - Программист явно связывает соответствующие файлы со своей программой
 - Более эффективно, но затруднительно

Решение: статические библиотеки

■ Статические библиотеки (архивные файлы .a)

- Связанные перемещаемые объектные модули стыкуются в один файл с индексом (*архив*).
- Редактор связей расширяется так, чтобы разрешать неопределённые внешние ссылки в одном или нескольких архивах.
- Если модуль из архива разрешает ссылку, то он связывается в исполняемый файл.

Создание статических библиотек



- Архиватор допускает помодульное изменение
- Перекомпиляция функции сопровождается изменением и заменой объектного файла в архиве.

Популярные библиотеки

`libc.a` (стандартная библиотека Си)

- Архив размером 8 МВ из 1392 объектных файлов.
- ввод/вывод, распределение памяти, обработка сигналов, обработка строк, дата и время, случайные числа, целосисленная математика

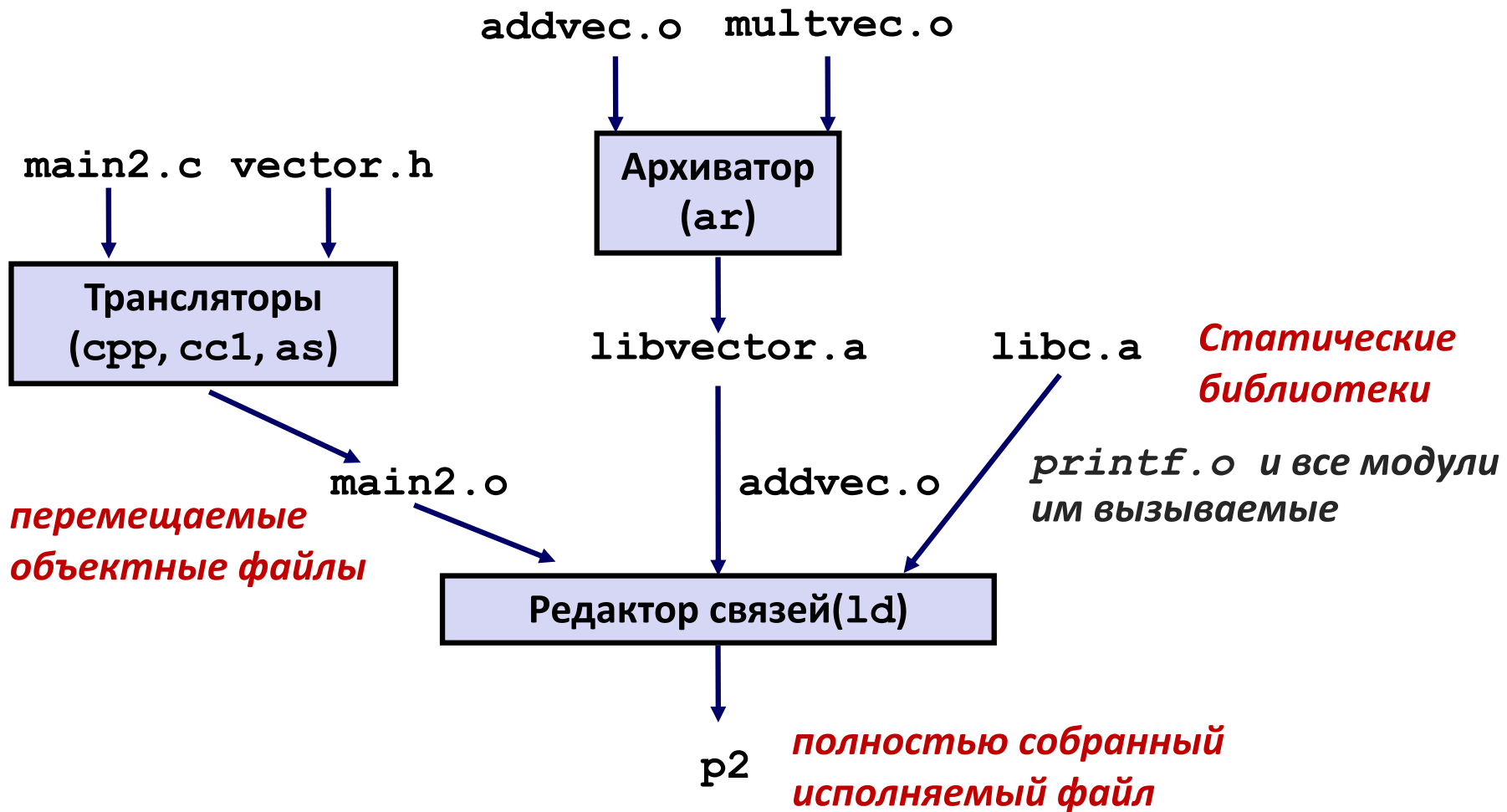
`libm.a` (математическая библиотека Си)

- Архив размером 1 МВ из 401 объектного файла
- математика с плавающей точкой (`sin`, `cos`, `tan`, `log`, `exp`, `sqrt`, ...)

```
% ar -t /usr/lib/libc.a | sort
...
fork.o
...
fprintf.o
fpu_control.o
fputc.o
freopen.o
fscanf.o
fseek.o
fstab.o
...
```

```
% ar -t /usr/lib/libm.a | sort
...
e_acos.o
e_acosf.o
e_acosh.o
e_acoshf.o
e_acoshl.o
e_acosl.o
e_asin.o
e_asinf.o
e_asinl.o
...
```

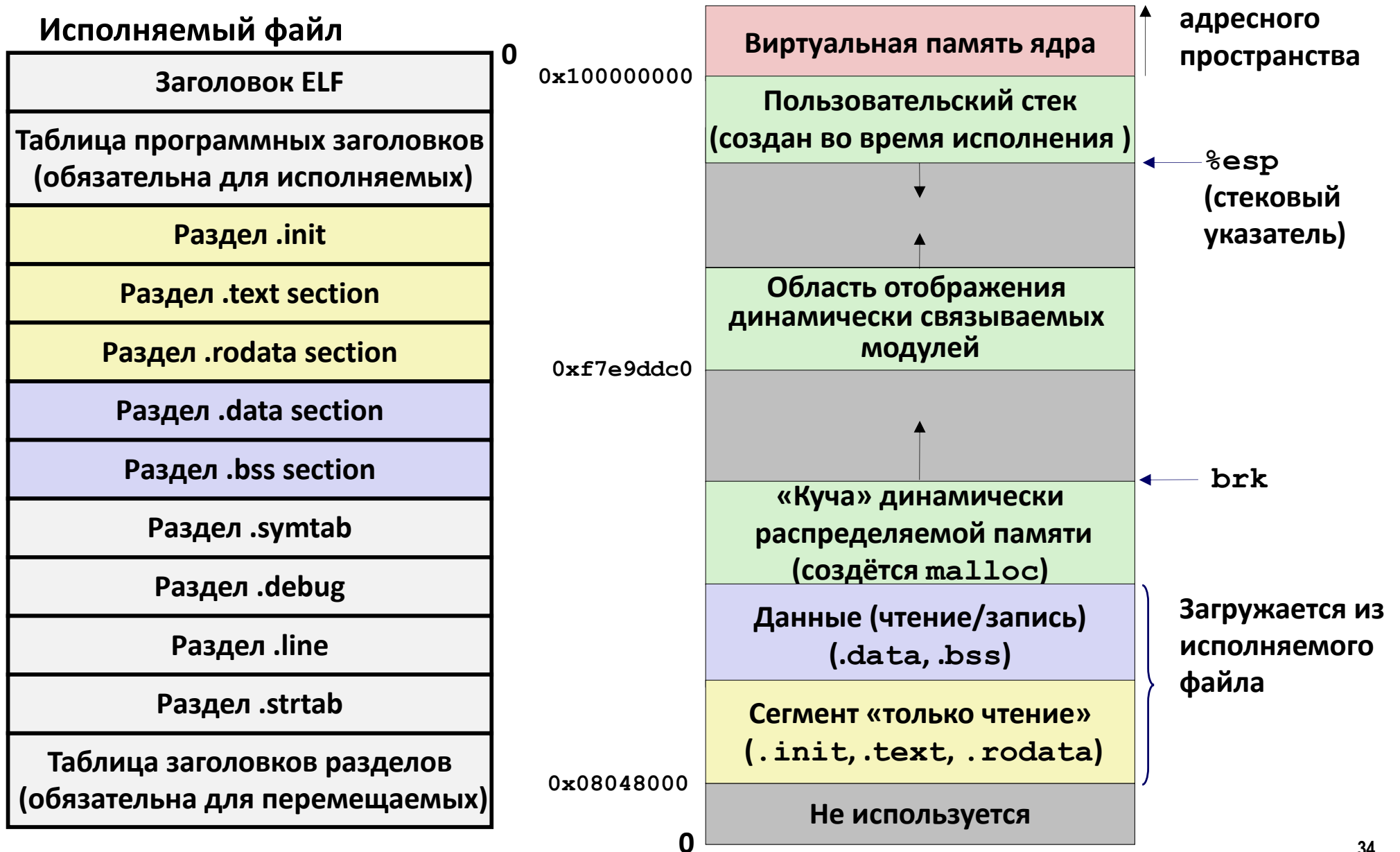
Связывание со статическими библиотеками



Использование статических библиотек

- **Алгоритм разрешения внешних ссылок редактором связей:**
 - Сканировать `.o` файлы и `.a` в порядке, указанном в командной строке.
 - Вести список неразрешённых ссылок.
 - В каждом новом `.o` или `.a` файле, пытаться разрешить каждую неразрешённую ссылку из списка символами определёнными в новом файле.
 - Если к завершению сканирования в списке неразрешённых останутся элементы, то выдать ошибку.
- **Проблема:**
 - Порядок указания в командной строке имеет значение!
 - ```
unix> gcc -L. libtest.o -lmine
unix> gcc -L. -lmine libtest.o
libtest.o: In function `main':
libtest.o(.text+0x4): undefined reference to `libfun'
```

# Загрузка исполняемых файлов



# Разделяемые библиотеки – 1

## ■ Статические библиотеки имеют недостатки:

- Тиражирование хранимого кода (каждой функции необходимы стандартная libc)
- Тиражирование исполняемого кода
- Небольшие исправления в системных библиотеках требуют явной пересборки каждого приложения

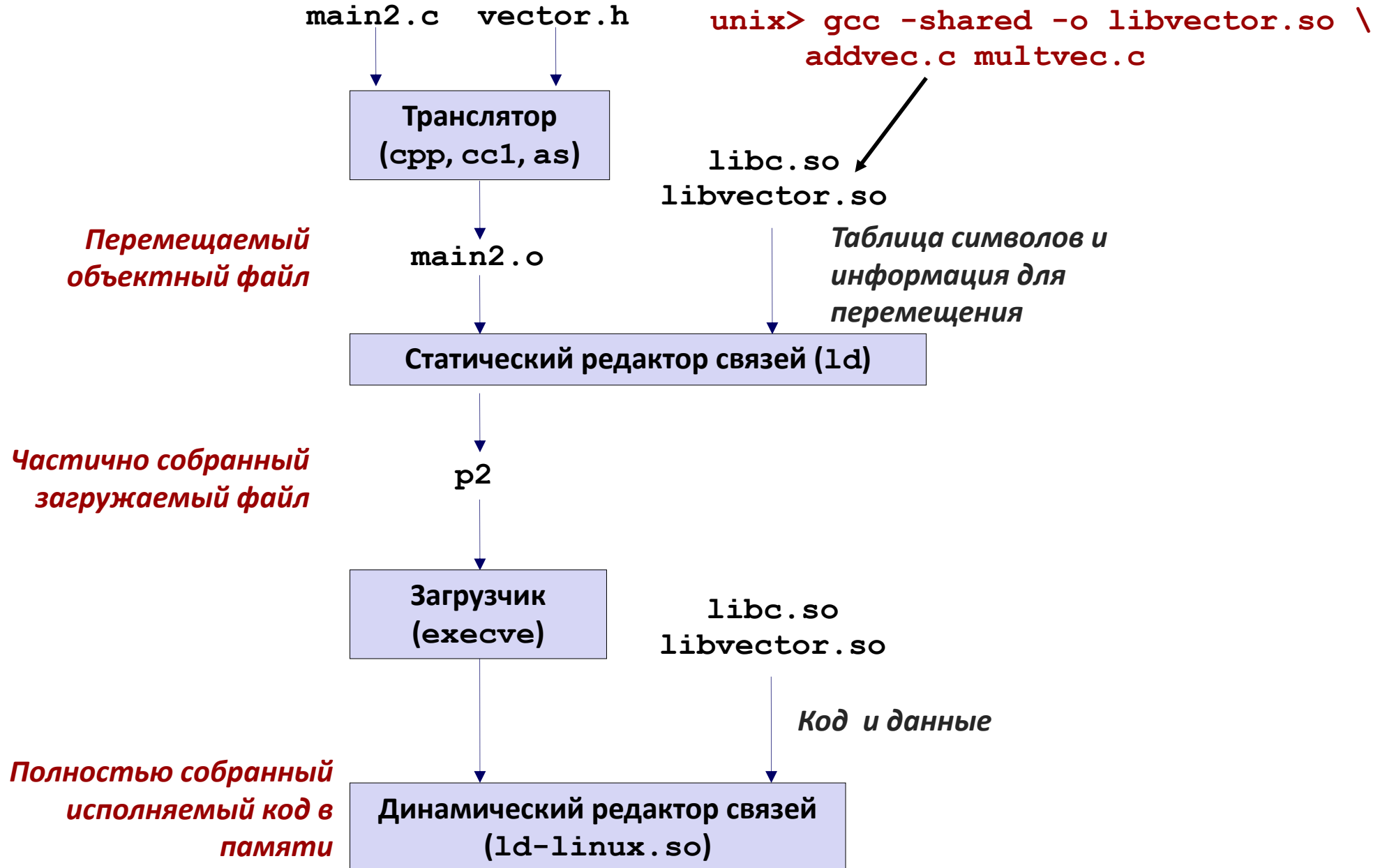
## ■ Решение: разделяемые библиотеки (Shared Libraries)

- Файлы содержащие код и данные, загружаемые и связываемые к приложением *динамически*, либо *во время загрузки*, либо *во время исполнения*
- Другие названия: динамически связываемые библиотеки, DLL, .so файлы

# Разделяемые библиотеки – 2

- **Динамическое связывание может производиться во время загрузки и начала исполнения.**
  - Обычный случай для Linux, выполняется автоматически динамическим редактором связей (`ld-linux.so`).
  - Стандартная библиотека Си (`libc.so`) связывается динамически.
- **Динамическое связывание может производиться во время исполнения.**
  - В Linux, это выполняется вызовами интерфейса `dlopen()`
    - Высокопроизводительные веб-сервера
    - Посредничество при вызове процедур во время исполнения.
- **Код и данные разделяемых библиотек могут переиспользоваться несколькими процессами**
  - С использованием механизмов виртуальной памяти

# Динамическое связывание при загрузке



# Динамическое связывание при исполнении

```
#include <stdio.h>
#include <dlfcn.h>

int x[2] = {1, 2};
int y[2] = {3, 4};
int z[2];

int main()
{
 void *handle;
 void (*addvec)(int *, int *, int *, int);
 char *error;

 /* Динамическая загрузка библиотеки содержащей addvec() */
 handle = dlopen("./libvector.so", RTLD_LAZY);
 if (!handle) {
 fprintf(stderr, "%s\n", dlerror());
 exit(1);
 }
}
```

# Динамическое связывание при исполнении

```
...

/* взятие указателя на только что загруженную addvec() */
addvec = dlsym(handle, "addvec");
if ((error = dlerror()) != NULL) {
 fprintf(stderr, "%s\n", error);
 exit(1);
}

/* теперь можно вызывать addvec() как любую другую функцию*/
addvec(x, y, z, 2);
printf("z = [%d %d]\n", z[0], z[1]);

/* выгрузка разделяемой библиотеки */
if (dlclose(handle) < 0) {
 fprintf(stderr, "%s\n", dlerror());
 exit(1);
}
return 0;
}
```

# Пример: «библиотечное посредничество»

- **Library interpositioning** - мощная техника связывания. Позволяет программисту перехватывать вызовы произвольных функций
- **Посредничество может применяться во время...**
  - ...компиляции исходного кода,
  - ... статического связывания перемещаемых объектных файлов в исполняемый файл,
  - ...загрузки исполняемого файла в память, динамического связывания и исполнения



# Некоторые применения посредничества

## ■ Безопасность

- Безопасный контейнер (песочница)
  - Опосредует обращения к стандартным функциям libc.
- Фоновое шифрование
  - Автоматическое шифрование изначально нешифрованных сетевых соединений.

## ■ Наблюдение и профилирование

- Подсчёт количества вызовов функций
- Определение мест и аргументов вызова функций
- Трассировка malloc
  - Обнаружение утечек памяти
  - **Трассировка адресов**

# Пример программы

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <malloc.h>

int main()
{
 free(malloc(10));
 printf("hello, world\n");
 exit(0);
}
```

hello.c

- Цель: трассировка адресов и размеров выделяемых и освобождаемых блоков, без изменения исходного кода.
- Три решения: опосредование функций `malloc` и `free` во время компиляции, статического связывания и загрузки/исполнения.

# Посредничество во время компиляции

```
#ifdef COMPILETIME
/* Посредничество при компиляции с использованием
 * препроцессора. Местный malloc.h определяет обёртки для
 * malloc (free) как mymalloc (myfree) соответственно.
 */

#include <stdio.h>
#include <malloc.h>

/*
 * mymalloc - обёртка функции malloc
 */
void *mymalloc(size_t size, char *file, int line)
{
 void *ptr = malloc(size);
 printf("%s:%d: malloc(%d)=%p\n", file, line, (int)size,
ptr);
 return ptr;
}
mymalloc.c
```

# Посредничество во время компиляции

```
#define malloc(size) mymalloc(size, __FILE__, __LINE__)
#define free(ptr) myfree(ptr, __FILE__, __LINE__)

void *mymalloc(size_t size, char *file, int line);
void myfree(void *ptr, char *file, int line);
```

malloc.h

```
linux> make helloc
gcc -O2 -Wall -DCOMPLETEIME -c mymalloc.c
gcc -O2 -Wall -I. -o helloc hello.c mymalloc.o
linux> make runc
./helloc
hello.c:7: malloc(10)=0x501010
hello.c:7: free(0x501010)
hello, world
```

# Посредничество во время связывания

```
#ifdef LINKTIME
/* Посредничество во время связывания с использованием флага
 * статического редактора связей (ld) "--wrap symbol" */

#include <stdio.h>

void *__real_malloc(size_t size);
void __real_free(void *ptr);

/*
 * __wrap_malloc - обёртка функции malloc
 */
void *__wrap_malloc(size_t size)
{
 void *ptr = __real_malloc(size);
 printf("malloc(%d) = %p\n", (int)size, ptr);
 return ptr;
}

```

mymalloc.c

# Посредничество во время связывания

```
linux> make hello1
gcc -O2 -Wall -DLINKTIME -c mymalloc.c
gcc -O2 -Wall -Wl,--wrap,malloc -Wl,--wrap,free \
-o hello1 hello.c mymalloc.o
linux> make run1
./hello1
malloc(10) = 0x501010
free(0x501010)
hello, world
```

- Флаг “-Wl” передаёт аргумент редактору связей
- “--wrap,malloc” требует разрешения ссылок особым образом :
  - Упоминание malloc должно разрешаться как \_\_wrap\_malloc
  - Упоминание \_\_real\_malloc должно разрешаться как malloc

```

#ifdef RUNTIME
/* Опосредование malloc и free на основе LD_PRELOAD
 * механизма динамического редактора связей (ld-linux.so)
 */
#define _GNU_SOURCE
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <dlfcn.h>

void *malloc(size_t size)
{
 static void *(*mallocp)(size_t size);
 char *error;
 void *ptr;

 /* получение адреса libc malloc */
 if (!mallocp) {
 mallocp = dlsym(RTLD_NEXT, "malloc");
 if ((error = dlerror()) != NULL) {
 fputs(error, stderr);
 exit(1);
 }
 }
 ptr = mallocp(size);
 printf("malloc(%d) = %p\n", (int)size, ptr);
 return ptr;
}

```

## Посредничество во время загрузки/исполнения

mymalloc.c

# Посредничество при загрузке/исполнении

```
linux> make hellor
gcc -O2 -Wall -DRUNTIME -shared -fPIC -o mymalloc.so mymalloc.c
gcc -O2 -Wall -o hellor hello.c
linux> make runr
(LD_PRELOAD="/usr/lib64/libdl.so ./mymalloc.so" ./hellor)
malloc(10) = 0x501010
free(0x501010)
hello, world
```

- Переменная среды `LD_PRELOAD` указывает динамическому редактору связей сначала разрешать упоминания (например для `malloc`) в `libdl.so` и `mymalloc.so`
  - `libdl.so` необходима для разрешения символов функций `dlopen`



# Посредничество: сводка

## ■ Во время компиляции

- Видимые вызовы `malloc/free` с помощью макрорасширений преобразуются в вызовы `mymalloc/myfree`

## ■ Во время связывания

- Используется трюк редактора связей для специального разрешения упоминаний
  - `malloc` → `__wrap_malloc`
  - `__real_malloc` → `malloc`

## ■ Во время загрузки/исполнения

- Реализует специальную версию `malloc/free`, которая использует динамическое связывание для загрузки библиотечных `malloc/free` с другими именами