

Команды ассемблера

Курсовой проект "Эмулятор PDP-11"
Занятие 3 и 4

Что уже сделано

- Память RAM 64Кб, 16-битная
- функции чтения и записи байта и слова из/в память
- загрузка программы в эту память

Регистры — очень быстрая память

- Память большая, но медленная.
- Быстрая память — дороже, поэтому ее мало.
- Регистры
 - 8 штук
 - 16 бит
 - имена R0 .. R7
- В эмуляторе:
word reg [8]; // массив регистров, reg[i]

Первая программа — сумма 2 чисел

```
. = 1000;           ; разместим код начиная с адреса 1000
mov  #2, R0         ; R0 = 2
mov  #3, R1         ; R1 = 3
add  R0, R1         ; R1 = R0 + R1
halt                ; завершение программы
```

```
0200 000c
c0
15
02
00
c1
15
03
00
01
60
00
00
```

- **Все числа восьмеричные**
- **C ;** начинаются комментарии
- **. =** - псевдо команда ассемблера,
где размещать код, который написан дальше
- По умолчанию *эталонный* эмулятор начинает
выполнять программу с адреса **1000**. Наш тоже.

Рекомендуемая организация директорий

- pdp11
 - repo — директория вашего проекта
 - pdp.c, pdp.h .git .gitignore
 - pdp11em — директория с эталонным эмулятором
 - test — директория с программами на ассемблере
 - 1_sum
 - sum.txt — программа на ассемблере
 - sum.o — что грузим в эмулятор
 - sum.l — листинг (для отладки)

Установка эталонного эмулятора

- Скачать архив

<http://acm.mipt.ru/twiki/bin/view/Cintro/PDPrun>

-

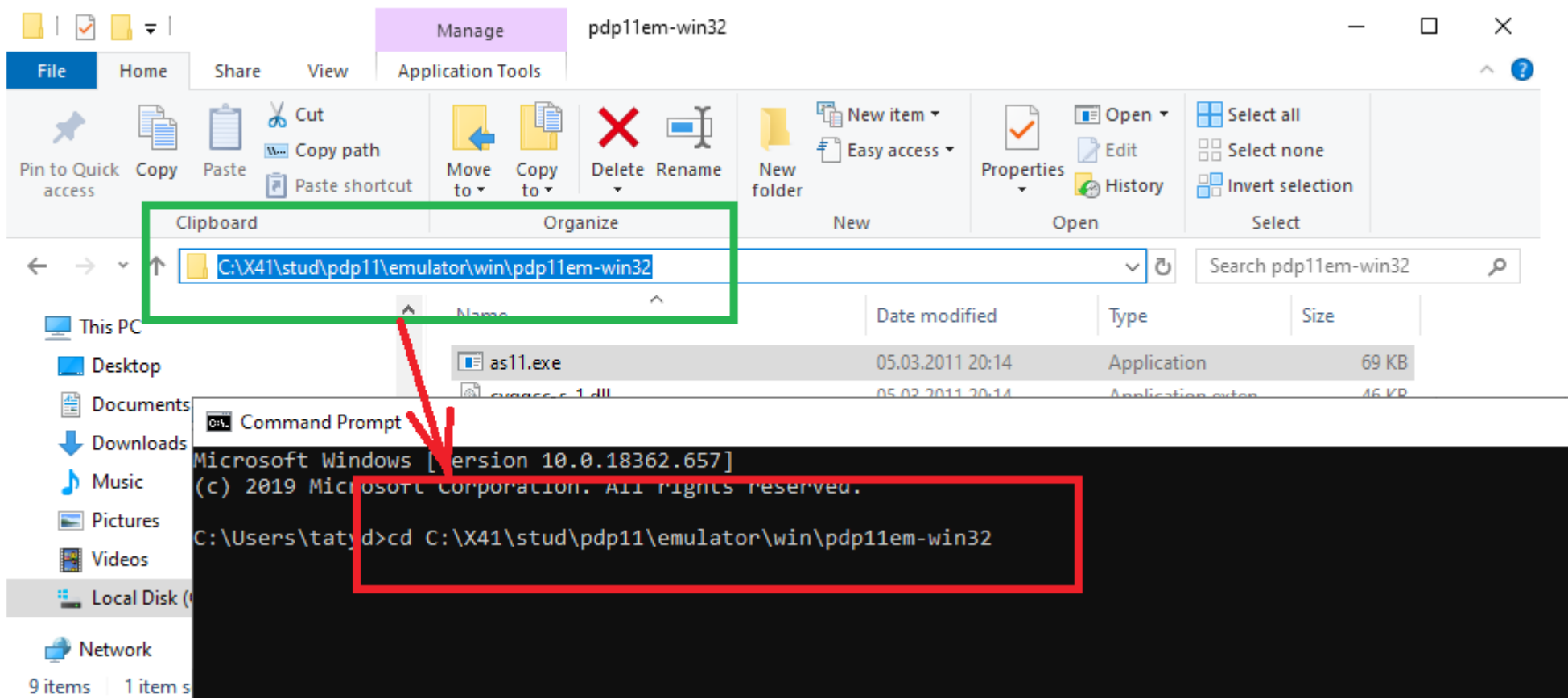
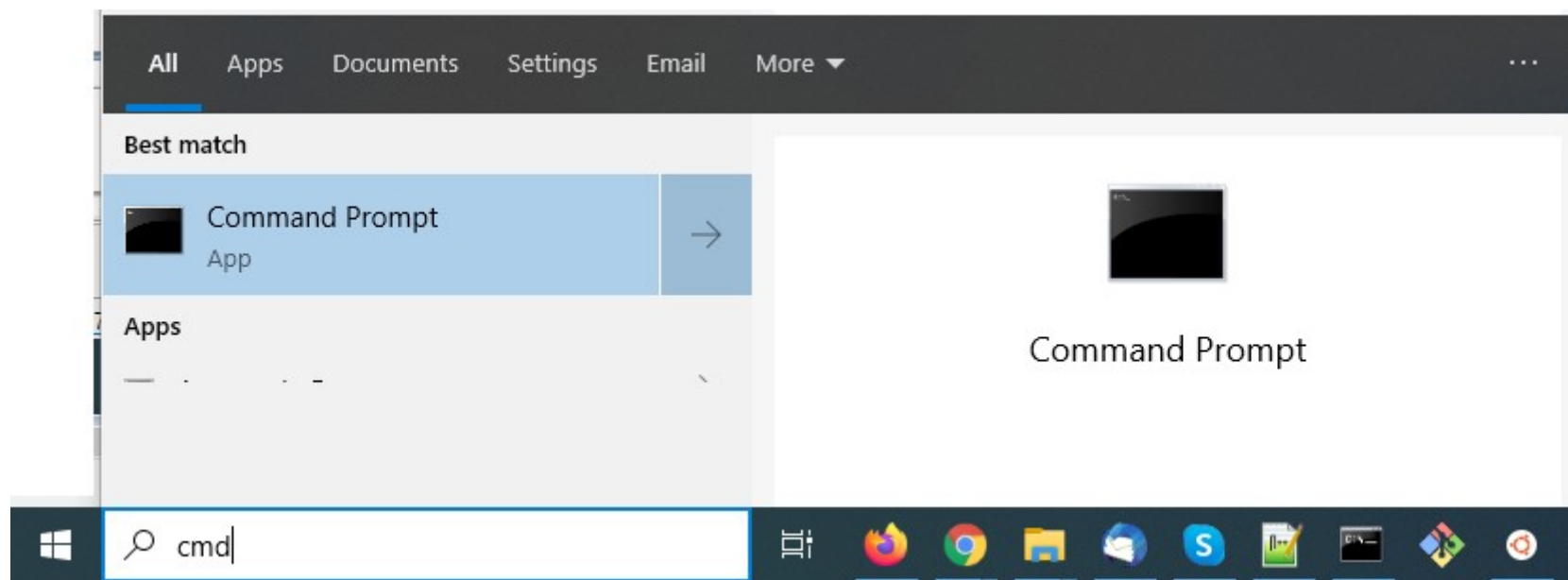
ОС	Файл
Linux	pdp11em-linux.zip
Mac	mac_exe.zip
Windows	pdp11em-win32.rar

Linux — установка (Mac - аналогично)

- распаковать архив в ту директорию, где будем работать
- в терминале перейти в эту директорию
- добавить права на исполнение файлам
`chmod +x as11`
`chmod +x pdp11`
Запустить
`./as.11`
- Если не корректно запускается, то
`chmod +x as11.static`
`chmod +x pdp11.static`
`./as11.static` (и далее запускать только со static)

Windows — установка

- Распаковать архив в директорию
- Запустить Command Prompt (cmd.exe, командную строку):
Win + R
cmd
- Скопировать из Проводника путь к архиву
- В командной строке набрать
cd /D "путь к директории с файлами в кавычках"
 - /D нужен только если переходить на другой диск
 - кавычки нужны, если в пути есть пробелы
 - можно набрать путь вручную, а не копировать



Запуск

- Компилятор запускаем
 - as11.exe — в Windows
 - as11 или as11.static (что работает) — Linux, Mac
- Эмулятор запускаем
 - pdp11.exe — в Windows
 - pdp11 или pdp11.static — Linux, Mac
- Дальше примеры будут для as11 и pdp11
Подумайте, как нужно изменить примеры для вашего компьютера.
- **Windows все dll файлы должны быть в той же директории, что exe файлы.**

Компиляция

- Компиляция
as11 -o sum.o -l sum.l sum.txt
- Usage: as11 [-l listing-file] [-o output-file] assembly-file
- sum.txt — файл с программой на ассемблере
- sum.o — получим, будем грузить в эмулятор
- sum.l — вспомогательный, удобно отлаживать
- опции -o (output) и -l (listing)
- В Windows лучше указывать имена
sum.o.txt
sum.l.txt - чтобы читать в редакторе

Файлы (octal & hex)

- **sum.txt**

```
. = 1000;           ; разместим код начиная с адреса 1000
mov #2, R0          ; R0 = 2
mov #3, R1          ; R1 = 3
add R0, R1          ; R1 = R0 + R1
halt                ; завершение программы
```

- **sum.l** **адрес** **машинный_код** ассемблер

```
000000:      . = 1000
001000:      mov #2, R0 ; R0 = 2
               012700
               000002
001004:      mov #3, R1 ; R1 = 3
               012701
```

sum.o

```
0200 000c
c0
15
02
00
c1
15
03
00
01
60
00
00
```

Запуск эталонного эмулятора

- Использование с ключом **-t** (трассировка)

./pdp11 -t sum.o

- Напечатает:

----- running -----

001000: **mov** **#000002,r0** [001002]=000002

001004: **mov** **#000003,r1** [001006]=000003

001010: **add** **r0,r1** R0=000002 R1=000005

001012: **halt**

----- halted -----

r0=000002 r2=000000 r4=000000 sp=000000

r1=000005 r3=000000 r5=000000 pc=001014

psw=000000: cm=k pm=k pri=0 [4]

Задача урока

- Наш эмулятор должен печатать похоже на эталонный эмулятор и листинг.

адрес,

машинный код,

имя команды

Почему адреса только четные?
Почему после 6 идет 10?
Почему 012700 это mov?

- Напечатает:

001000 012700: **mov**

001002 000002: unknown

001004 012701: **mov**

001006 000003: unknown

001010 060001: **add**

001002 000000: **halt**

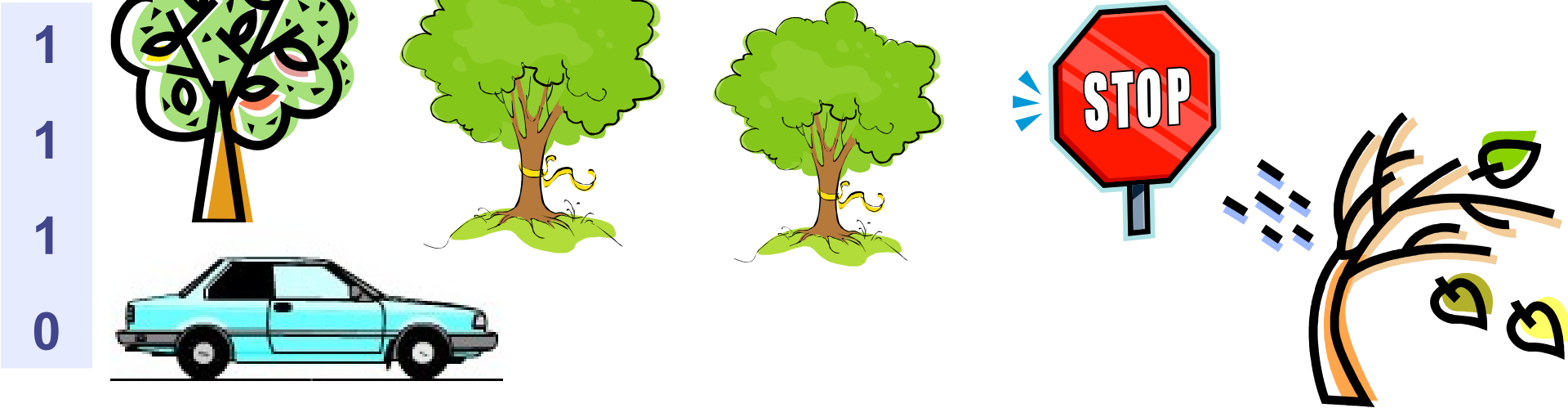
Кодирование системы команд

Простейшая система команд

- Кодируем игрушечный автомобиль.
Память 1 битовая.
Команды могут быть или 0, или 1.

- Пример системы команд:
0 — стоп
1 — ехать вперед

Команда	Код	Действие
move	1	↑
stop	0	



Повороты

- **Команды без операндов**

- 01 поворот направо
- 10 поворот налево

Команда	Код	Действие
move	11	↑
stop	00	
turnR	01	→
turnL	10	←

- **Команда поворот 1 операнд**

- 0 право
- 1 лево
- 1 код операции opcode
- кодируем повороты:
10 и **11**

Команда	Код	Действие
move	01	↑
stop	00	
turn R	10	→
turn L	11	←

Больше поворотов, 3 бита

- Расширим список
возможных поворотов XX:

00: 45°

01: 90°

10: - 45°

11: - 90°

Команда	Код
move	001
stop	000
turn <i>a</i>	1 <i>XX</i>

- 110** означает "**поворот** на **- 45** градусов"

- Неиспользуемые коды

010

011

- Можно добавить включить/выключить фары (сирена)

Разная длина операндов

- D - вкл/выкл

0: включить (on)

1: выключить (off)

- XX — список поворотов

00: 45°

01: 90°

10: - 45°

11: - 90°

- Неиспользуемых кодов нет

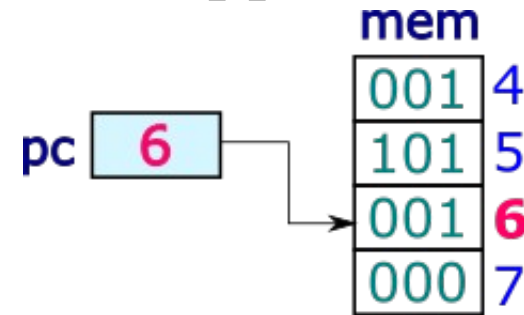
- opcode (код операции) и операнды

- иногда opcode называют расшифровку 00D

Команда	Код
move <i>on/off</i>	00 D
фары <i>on/off</i>	01 D
turn <i>a</i>	1 XX

Где искать очередную команду программы

- Команды загружены в память машины `mem[]`
- Команды выполняются одна за другой
- **PC** (programm counter) — память, в которой лежит **адрес** следующей команды (в ассемблере x86 это `ip` — instruction pointer)
- цикл работы программы автомобиля:
 - **word** `w` = **w_read** (**pc**);
pc += 1; // подумать, так ли для pdp-11
разобрать слово `w` на команду и аргументы
выполнить команду
- В pdp-11 **pc** это **R7**



Какая это команда

- прочли очередную команду с аргументами в w
 $w = 011$
- какая это команда?
 - обнулить аргументы
 - сравнить с кодом операции

- if (($w \& 110$) == 000)
 значит команда move
else if (($w \& 110$) == 010)
 значит команда фары
else if (($w \& 100$) == 100)
 значит команда turn

Команда	Код	Маска
move <i>on/off</i>	00 D	11 0
фары <i>on/off</i>	01 D	11 0
turn <i>a</i>	1 XX	1 00

Команды PDP-11 `mov`, `add`, `halt`, `inc`

- Список команд <http://acm.mipt.ru/twiki/bin/view/Cintro/PDPCommandList>
- SS и DD — 6-битные аргументы
- B — 0 или 1 — команда оперирует словами или байтами

Mnemonic	Opcode	NZVC	Description	Notes
ADD s, d	06 SSDD	****	Add	$d = s + d$
INCB s, d	B052 DD	****	Increment	$d = d + 1$
MOVB s,d	B1 SSDD	****	Move	$d = s$
HALT	0000000	---	Halt	
MOV s,d	01 SSDD	****	Move word	$d = s$
MOVB s,d	11 SSDD	****	Move byte	$d = s$

Задача урока

- В цикле от 1000 адреса до команды HALT
 - читать слово
 - печатать адрес и слово по формату %06o
 - если это команда add, mov или halt, печатать мнемонику (имя) команды
 - для прочих данных печатать unknown
 - после обнаружения команды halt
 - напечатать THE END
 - закончить выполнение программы

Цикл выполнения программы

- `word reg[8]; // массив регистров R0..R7`
`#define pc reg[7]`
- `// выполнение программы после загрузки`
`void run() {`
 `// как в эталонном эмуляторе начинаем`
 `// выполнять программу с адреса 1000`
 `pc = 01000;`
 `while (1) {`
 `word w = w_read(pc);`
 `trace("%06o %06o : ", pc, w);`
 `pc += 2;`
 `// разбор и выполнение прочитанной команды`

Этапы реализации нахождения команд

- ```
if (w == 0) { // это halt ?
 trace("halt ");
 do_halt(); // написать самим
} else {
 trace("unknown ");
}
trace("\n");
```
- Как проверить, что это `mov` (вспоминаем `bit_1, bit_2..`)  
 `B1SSDD` — код операции по таблице  
 **`01SSDD` — `mov`** (надо определить)  
 `11SSDD` — `movb` (не сейчас)
- `SS` и `DD` — по 6 бит, слово 16 бит

# Этапы реализации нахождения команд

- ```
if (w == 0) {           // это halt ?  
    trace("halt ");  
    do_halt(); // написать самим  
} else {  
    trace("unknown ");  
}  
trace("\n");
```
- ```
else if ((w & 0170000) == 0010000) { // B1SSDD
 trace("mov ");
 do_mov();
}
```
- дописать проверку на add

# Сверните в цикл (как в задаче bit\_4)

- Общие части:

```
// mask opcode
if ((w & 0170000) == 0010000) {
 trace("mov "); // name
 do_move(); // do_func()
}
```

- struct Command {  
 **word** mask; // 0170000  
 **word** opcode; // 0010000  
 **char \*** name; // "mov"  
 **void (\*do\_func)(void);** // void do\_mov() { .. }  
} cmd [ ] = { ... };

Кто хочет хранить сдвиг,  
смотрит на опкод команды BNE

# Дополнительный бонус

- Разделите проект на несколько \*.c файлов
  - работа с памятью: b\_read, b\_write,.. load\_file
  - run (сюда будем писать функции работы с аргументами)
  - do\_halt, do\_mov, do\_add, массив описания команд
- Подумайте, как в этом случае описать цикл по всему массиву cmd (условие окончания цикла)
  - специальная "команда" — признак конца массива (как \0 в строке)
  - unknown command

# Следующее занятие

- Разбор аргументов SS и DD
- Тест сложения  $2+3$  работает