Машинно-зависимые языки программирования, лекция 2

Каф. ИУ7 МГТУ им. Н. Э. Баумана, 2023 г.

Память в реальном режиме работы процессора пример

Номер параграфа начала сегмента



[SEG]:[OFFSET] => физический адрес:

- SEG необходимо побитово сдвинуть на 4 разряда влево (или умножить на 16, что тождественно)
- К результату прибавить OFFSET

Вычисление физического адреса выполняется процессором аппаратно, без участия программиста.

Распространённые пары регистров: CS:IP, DS:BX, SS:SP

Память 8086 (20-разрядная адресация)

00000	00010	FFFF0
00001	00011	FFFF1
00002	00012	FFFF2
00003	00013	FFFF3
00004	00014	FFFF4
00005	00015	FFFF5
00006	00016	FFFF6
00007	00017	 FFFF7
00008	00018	FFFF8
00009	00019	FFFF9
0000A	0001A	FFFFA
0000B	0001B	FFFFB
00000	00010	FFFFC
00000	00010	FFFFD
0000E	0001E	FFFFE
0000F	0001F	FFFFF
Параграф 0	Параграф 1	Параграф FFFF

Сегментная модель памяти 8086

Максимальный размер сегмента с начальной сегментной частью адреса 8AFE

	00000	
	00001	
	00010	
	00011	
(8AFE0	
	8AFE1	
Į	8AFE2	
	9AFDF	
	9AFE0	
	FFFFF	

8AFE:0000 = 8AFE0 8AFE:001F = 8AFFF

8AFE:1000 = 8BFE0

8AFE:FFFF = 8AFE0+10000-1 = 9AFDF

Логическая структура памяти. Сегменты

- Сегмент кода (регистр CS)
- Сегменты данных (основной регистр DS, для дополнительных сегментов ES, FS, GS)
- Сегмент стека (регистр SS)

Команда организации цикла LOOP

LOOP метка

Уменьшает регистр СХ на 1 и выполняет переход на метку, если СХ не равен нулю.

Метка не может быть дальше -128..127 байт от команды.

Структура программы на ассемблере

(Зубков С. B. Assembler для DOS, Windows, Unix, глава 3)

- Модули (файлы исходного кода)
 - Сегменты (описание блоков памяти)
 - команды процессора;
 - инструкции описания структур данных, выделения памяти для переменных и констант:
 - макроопределения.

Полный формат строки:

метка

команда/директива операнды ; комментарий

Метки

Вкоде

• Пример:

```
mov cx, 5
label1:
add ax, bx
loop label1
```

• Метки обычно используются в командах передачи управления

Вданных

- label
 - о метка label тип
 - © Возможные типы: BYTE, WORD, DWORD, FWORD, QWORD, TBYTE, NEAR, FAR.
- EQU, =
 - o label EQU выражение
 - о макрос
 - вычисляет выражение в правой части и приравнивает его метке

Директивы выделения памяти

- Директива инструкция ассемблеру, влияющая на процесс компиляции и не являющаяся командой процессора. Обычно не оставляет следов в формируемом машинном коде.
- Псевдокоманда директива ассемблера, которая приводит к включению данных или кода в программу, но не соответствующая никакой команде процессора.
- Псевдокоманды определения данных указывают, что в соответствующем месте располагается переменная, резервируют под неё место заданного типа, заполняют значением и ставят в соответствие метку.
- Виды: DB (1), DW (2), DD (4), DF (6), DQ (8), DT (10).
- Примеры:
 - a DB 1
 - float_number DD 3.5e7
 - text_string DB 'Hello, world!'
- DUP заполнение повторяющимися данными
- ? неинициализированное значение
- uninitialized DW 512 DUP(?)

Описание сегментов программы

- Любая программа состоит из сегментов
- Виды сегментов:
 - сегмент кода
 - о сегмент данных
 - сегмент стека
- Описание сегмента директива SEGMENT:

```
имя SEGMENT [READONLY] [выравнивание] [тип] [разрядность] ['класс'] ...
имя ENDS
```

Параметры директивы SEGMENT

Выравнивание

- BYTE
- WORD
- DWORD
- PARA
- PAGE

Тип

- PUBLIC
- STACK
- COMMON
- AT
- PRIVATE

Класс - любая метка, взятая в одинарные кавычки. Сегменты одного класса будут расположены в памяти друг за другом.

Модели памяти

.model модель, язык, модификатор

- Модели:
 - ТІNУ один сегмент на всё
 - SMALL код в одном сегменте, данные и стек в другом
 - СОМРАСТ допустимо несколько сегментов данных
 - MEDIUM код в нескольких сегментах, данные в одном
 - LARGE. HUGE
- Язык C, PASCAL, BASIC, SYSCALL, STDCALL. Для связывания с ЯВУ и вызова подпрограмм.
- Модификатор NEARSTACK/FARSTACK
- Определение модели позволяет использовать сокращённые формы директив определения сегментов.

Завершение описания модуля. Точка входа

END [точка_входа]

- точка_входа имя метки, объявленной в сегменте кода и указывающее на команду, с которой начнётся исполнение программы.
- Если в программе несколько модулей, только один может содержать точку входа.

Сегментный префикс. Директива ASSUME

 Для обращения к переменной процессору необходимо знать обе составляющие адреса: и сегментную, и смещение.

Пример полной записи - DS:Var1

• Директива ASSUME регистр: имя сегмента устанавливает значение сегментного регистра по умолчанию

```
Data1 SEGMENT WORD 'DATA'
Var1 DW 0
Data1 ENDS
Data2 SEGMENT WORD 'DATA'
Var2 DW 0
Data2 ENDS
Code SEGMENT WORD 'CODE'
    ASSUME CS:Code
ProgramStart:
    mov ax.Data1
    mov ds,ax
    ASSUME DS:Data1
    mov ax.Data2
    mov es,ax
    ASSUME ES:Data2
     mov ax,[Var2]
Code ENDS
END ProgramStart
```

Прочие директивы

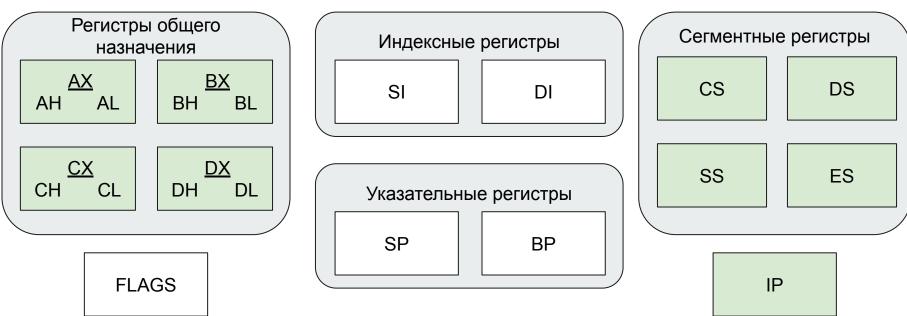
- Задание набора допустимых команд: .8086, .186, .286, ..., .586, .686, ...
- Управление программным счётчиком:
 - ORG значение
 - o EVEN
 - ALIGN значение
- Глобальные объявления
 - o public, comm, extrn, global
- Условное ассемблирование

```
IF выражение
...
ELSE
...
ENDIF
```

Виды переходов для команды ЈМР

- short (короткий) -128 .. +127 байт
- near (ближний) в том же сегменте (без изменения регистра CS)
- far (дальний) в другой сегмент (с изменением значения в регистре CS)
- Для короткого и ближнего переходов непосредственный операнд (константа) прибавляется к IP
- Операнды регистры и переменные заменяют старое значение в IP (CS:IP)

Архитектура 8086 с точки зрения программиста (структура блока регистров)



Индексные регистры SI и DI

- SI source index (индекс источника)
- DI destination index (индекс приёмника)
- Могут использоваться в большинстве команд, как регистры общего назначения
- Применяются в специфических командах поточной обработки данных

Способы адресации

(Зубков С. В. Assembler для DOS, Windows, Unix, глава 2)

- непосредственная адресация (mov ax, 2)
- регистровая адресация (mov ax, bx)
- прямая адресация (mov ax, ds:[0032])
- регистровая косвенная адресация (mov ax, [bx])
- адресация по базе со сдвигом (mov ax, [bx]+2; mov ax, 2[bx]).
- адресация по базе с индексированием (допустимы BX+SI, BX+DI, BP+SI, BP+DI):
 - mov ax, [bx+si+2]mov ax, [bx][si]+2
 - mov ax, [bx+2][si] mov ax, [bx][si+2]
 - mov ax, 2[bx][si]
- адресация с масштабированием mov ax, [si*4]
- адресация с масштабированием и смещением mov ax, [bx][si*4]+10h

Регистр FLAGS

Флаги состояния:

- CF (carry flag) флаг переноса
- PF (parity flag) флаг чётности
- AF (auxiliary carry flag) вспомогательный флаг переноса
- ZF (zero flag) флаг нуля
- SF (sign flag) флаг знака
- OF (overflow flag) флаг переполнения

Управляющий флаг:

• DF (direction flag) - флаг направления

Системные флаги:

- IF (interrupt enable flag) флаг разрешения прерываний
- TF (trap flag) флаг трассировки
- IOPL (I/O privilege flag) уровень приоритета ввода-вывода
- NT (nested task) флаг вложенности задач

Команда сравнения СМР

СМР <приёмник>, <источник>

- Источник число, регистр или переменная
- Приёмник регистр или переменная; не может быть переменной одновременно с источником
- Вычитает источник из приёмника, результат никуда не сохраняется, выставляются флаги СF, PF, AF, ZF, SF, OF

Команды условных переходов Јсс

(Зубков С. В. Assembler для DOS, Windows, Unix, глава 2)

cc - condition code

- Переход типа short или near
- Обычно используются в паре с СМР
- Термины "выше" и "ниже" при сравнении беззнаковых чисел
- Термины "больше" и "меньше" при сравнении чисел со знаком

Виды условных переходов (часть 1)

Команда	Описание	Состояние флагов для выполнения перехода
JO	Есть переполнение	OF = 1
JNO	Нет переполнения	OF = 0
JS	Есть знак	SF = 1
JNS	Нет знака	SF = 0
JE, JZ	Если равно/если ноль	ZF = 1
JNE, JNZ	Не равно/не ноль	ZF = 0
JP/JPE	Есть чётность / чётное	PF = 1
JNP/JPO	Нет чётности / нечётное	PF = 0
JCXZ	CX = 0	-

Виды условных переходов (часть 2)

Команда	Описание	Состояние флагов для выполнения перехода	Знаковый
JB JNAE JC	Если ниже Если не выше и не равно Если перенос	CF = 1	нет
JNB JAE JNC	Если не ниже Если выше или равно Если нет переноса	CF = 0	нет
JBE JNA	Если ниже или равно Если не выше	CF = 1 или ZF = 1	нет
JA JNBE	Если выше Если не ниже и не равно	CF = 0 и ZF = 0	нет

Виды условных переходов (часть 3)

Команда	Описание	Состояние флагов для выполнения перехода	Знаковый
JL JNGE	Если меньше Если не больше и не равно	SF <> OF	да
JGE JNL	Если больше или равно Если не меньше	SF = OF	да
JLE JNG	Если меньше или равно Если не больше	ZF = 1 или SF <> OF	да
JG JNLE	Если больше Если не меньше и не равно	ZF = 0 и SF = OF	да

Команда TEST

TEST <приёмник>, <источник>

- Аналог AND, но результат не сохраняется
- Выставляются флаги SF, ZF, PF

Прерывания

- Прерывание особая ситуация, когда выполнение текущей программы приостанавливается и управление передаётся программе-обработчику возникшего прерывания.
- Виды прерываний:
 - аппаратные (асинхронные) события от внешних устройств;
 - внутренние (синхронные) события в самом процессоре, например, деление на ноль;
 - о программные вызванные командой INT.

Прерывание DOS 21h

- Аналог системного вызова в современных ОС
- Используется наподобие вызова подпрограммы
- Номер функции передаётся через АН

Прерывание DOS - вывод на экран в текстовом режиме

Функция	Назначение	Вход	Выход
02	Вывод символа в stdout	DL = ASCII-код символа	-
09	Вывод строки в stdout	DS:DX - адрес строки, заканчивающейся символом \$	-

Прерывание DOS - ввод с клавиатуры

Функция	Назначение	Вход	Выход
01	Считать символ из stdin с эхом	-	AL - ASCII-код символа
06	Считать символ без эха, без ожидания, без проверки на Ctrl+Break	DL = FF	AL - ASCII-код символа
07	Считать символ без эха, с ожиданием и без проверки на Ctrl+Break	-	AL - ASCII-код символа
08	Считать символ без эха	-	AL - ASCII-код символа
10 (0Ah)	Считать строку с stdin в буфер	DS:DX - адрес буфера	Введённая строка помещается в буфер
0Bh	Проверка состояния клавиатуры	-	AL=0, если клавиша не была нажата, и FF, если была
0Ch	Очистить буфер и считать символ	AL=01, 06, 07, 08, 0Ah	