

# Программирование

Первая программа

# Базовая архитектура IBM PC X86

---

## Представление данных

Данные представляются в виде целых чисел в следующих форматах:

1 байт

2 байта = слово

4 байта = двойное слово

8 байтов = четверное слово

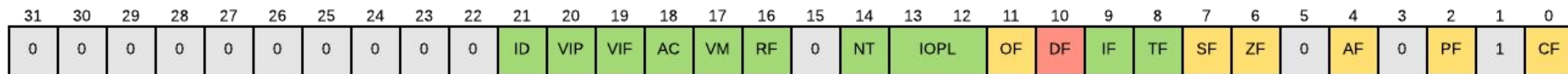
Кодирование данных:

дополнительный код

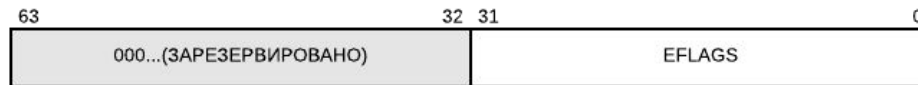
# Базовая архитектура IBM PC X86

## Регистры процессора: регистр флагов

### EFLAGS



### RFLAGS



### FLAGS



В регистре хранятся данные о состоянии процессора и результатах выполнения некоторых команд.

# Базовая архитектура IBM PC X86

---

## Регистры процессора: регистр флагов



C – carry flag (флаг переноса) – выполнение операции привело к возникновению переноса

P – parity flag (флаг четности) – количество единиц в младшем байте результата чётно

A – auxiliary carry flag (флаг дополнительного переноса) – используется при операциях с двоично-десятичными числами

Z – zero flag (флаг нуля) – результатом операции был ноль

# Базовая архитектура IBM PC X86

## Регистры процессора: регистр флагов



S – sign flag (флаг знака) – старший разряд результата имеет значение «1»

T – trap flag (флаг трассировки) – используется программами-отладчиками

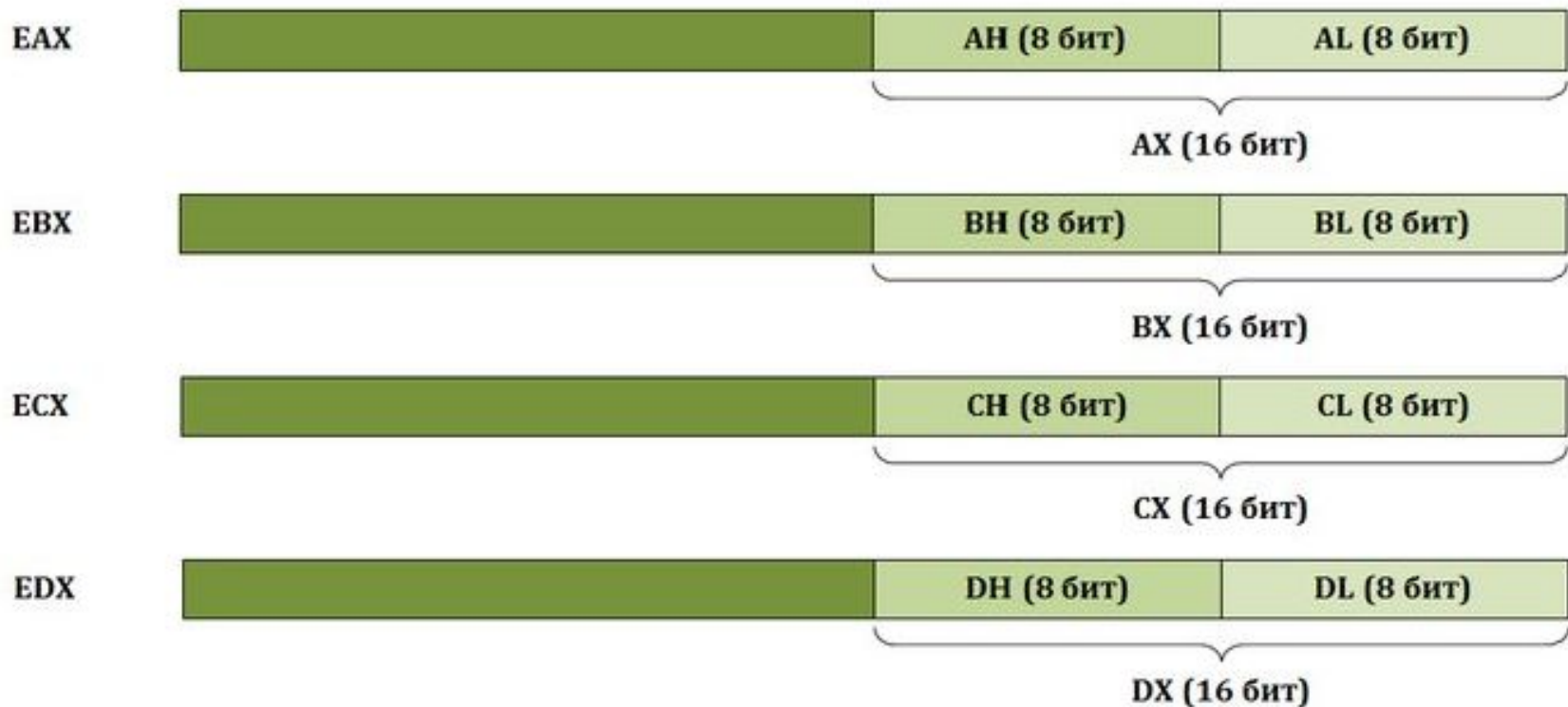
I – interrupt flag (флаг прерывания) – процессор реагирует на прерывания

D – direction flag (флаг направления) – используется командами обработки строк

O – overflow flag (флаг переполнения) – устанавливается при переполнении (результат операции не помещается в регистре)

# Базовая архитектура IBM PC X86

## Регистры процессора: РОНы



# Базовая архитектура IBM PC X86

---

## Регистры процессора: РОНЫ

Регистр АХ (accumulator, аккумулятор)

Это регистр-накопитель. Наиболее эффективно его использование в арифметических и логических операциях, а также в операциях пересылки, т.к. именно эти операции оптимизированы для использования регистра АХ и, как правило, обладают более высоким быстродействием.



# Базовая архитектура IBM PC X86

---

## Регистры процессора: РОНы

Регистр ВХ (base, базовый регистр)

В некоторых операциях этот регистр используется для реализации расширенной адресации.





# Базовая архитектура IBM PC X86

---

## Регистры процессора: РОНЫ

Регистр CX (counter, счётчик)

Обычно этот регистр используется как счётчик, указывающий количество выполнений команды или группы команд (циклические вычисления, сдвиги).



# Базовая архитектура IBM PC X86

---

## Регистры процессора: РОНы

Регистр DX (data, регистр данных)

Этот регистр используется в операциях умножения и деления, а также является единственным регистром, в котором может быть указан адрес порта в командах ввода-вывода.



# Базовая архитектура IBM PC X86

---

## Регистры процессора: РОНы

Регистр IP (instruction pointer, счётчик команд)

Регистр содержит адрес команды, следующей за выполняемой в текущий момент, в сегменте памяти, который задаётся регистром CS.



# Ассемблер Intel 8086

---

## Команды пересылки данных: **mov**

- **Общий формат:** `mov Operand1, Operand2`
- **Действие:** `Operand1 = Operand2`
- **Описание:** команда предназначена для передачи значения второго операнда первому. В зависимости от описания операндов пересылается слово или байт. Если операнды описаны по-разному или нельзя однозначно определить размер операнда, используется один из атрибутивных операторов: **byte ptr** или **word ptr**.
- **Особенность:** запрещены пересылки из ячейки памяти в ячейку памяти.
- **Примеры:**
  - `mov AX, BX`
  - `mov AH, Mem_DB`
  - `mov Mem_DW, CX`
  - `mov DS, AX`
  - `mov DX, ES`
  - `mov Value_SS, SS`
  - `mov CH, 200`
  - `mov Mem_DB, 200`
  - `mov word ptr [bx], 1 ; mov byte ptr [bx], 1`

# Ассемблер Intel 8086

---

## Арифметические операции: add, adc

- **Общий формат:** add Operand1, Operand2
- **Действие:** Operand1 := Operand1 + Operand2
- **Описание:** сложение двух целых чисел со знаком или без знака.
- **Особенность:** Operand1 и Operand2 не могут быть ячейками памяти одновременно.
  
- **Общий формат:** adc Operand1, Operand2
- **Действие:** Operand1 := Operand1 + Operand2 + CF.
- **Описание:** сложение двух целых чисел со знаком или без знака, при этом в операции принимает участие и флаг переноса из регистра флагов.
- **Особенность:** Operand1 и Operand2 не могут быть ячейками памяти одновременно.
  
- **Пример:** сложение двух 32-разрядных чисел (операнд1 – BX:AX, операнд2 – DX:CX)
- Add AX, CX
- Adc BX, DX

# Ассемблер Intel 8086

---

## Арифметические операции: **sub, sbb**

- **Общий формат:** `sub Operand1, Operand2`
- **Действие:** `Operand1 := Operand1 – Operand2`
- **Описание:** вычитание двух целых чисел со знаком или без знака.
- **Особенность:** `Operand1` и `Operand2` не могут быть ячейками памяти одновременно.
  
- **Общий формат:** `sbb Operand1, Operand2`
- **Действие:** `Operand1 := Operand1 – Operand2 – CF`.
- **Описание:** вычитание двух целых чисел со знаком или без знака, при этом в операции принимает участие и флаг переноса из регистра флагов.
- **Особенность:** `Operand1` и `Operand2` не могут быть ячейками памяти одновременно.

# Ассемблер Intel 8086

---

## Арифметические операции: `mul`, `imul`

- **Общий формат:** `mul Operand`
- **Описание:** умножение двух целых чисел без знака. Первый операнд хранится в регистре `AL` (при умножении байтов) или `AX` (при умножении слов), второй операнд задаётся в команде. Результат помещается в регистр `AX` или в регистры `DX:AX` соответственно.
- **Особенность:** разрядность операции задаётся разрядностью `Operand`.
  
- **Общий формат:** `imul Operand`
- **Описание:** умножение двух целых чисел со знаком. Первый операнд хранится в регистре `AL` (при умножении байтов) или `AX` (при умножении слов), второй операнд задаётся в команде. Результат помещается в регистр `AX` или в регистры `DX:AX` соответственно.
- **Особенность:** разрядность операции задаётся разрядностью `Operand`.
  
- **Пример:**
  - `Mov AX, 100h`
  - `Mul AX` ; =  $AX * AX$ , результат – `DX:AX`

# Ассемблер Intel 8086

---

## Арифметические операции: `div`, `idiv`

- **Общий формат:** `div Operand`
- **Описание:** деление двух целых чисел без знака.
- **Особенность:** разрядность операции задаётся разрядностью делителя – `Operand`.
  
- **Общий формат:** `idiv Operand`
- **Описание:** деление двух целых чисел со знаком.
- **Особенность:** разрядность операции задаётся разрядностью делителя – `Operand`.

Делимое	Делитель	Частное	Остаток
AX	8 разрядов	AL	AH
DX:AX	16 разрядов	AX	DX



# Ассемблер Intel 8086

---

## **Арифметические операции: cmp**

- ▣ **Общий формат:** `cmp Operand1, Operand2`
- ▣ **Описание:** выполняется сравнение двух операндов путём вычитания второго операнда из первого. Результат операции не записывается, вместо этого устанавливаются значения флагов в регистре флагов процессора.

# Ассемблер Intel 8086

---

## Команды передачи управления: `jmp`

- **Общий формат:** `jmp Target`
- **Описание:** выполняется передача управления по адресу, заданному параметром команды `Target`. Адрес может задаваться как напрямую (с помощью метки), так и с помощью регистров и ячеек памяти.
- **Особенность:** переход внутри одного сегмента задаётся только смещением, переход между сегментами задаётся полным адресом.
- **Виды безусловных переходов:**
  - 1) прямой короткий (пример: `jmp short Point1`);
  - 2) прямой ближний (пример: `jmp near ptr Point2`);
  - 3) прямой дальний (пример: `jmp far ptr Point3`);
  - 4) косвенный ближний (пример: `jmp word ptr [SI+2]`);
  - 5) косвенный дальний (пример: `jmp dword ptr [DX]`).
- **Другие примеры:**
  - `jmp BX`
  - `jmp SkipAdd`
  - `jmp dword ptr AddrTable[SI+2]`

# Ассемблер Intel 8086

---

## Команды передачи управления: j?\*

- **Общий формат:** j?\* Target
- **Описание:** при выполнении некоторого условия выполняется передача управления по адресу, заданному параметром команды Target. Адрес может задаваться как напрямую (с помощью метки), так и с помощью регистров и ячеек памяти.
- **Особенность:** выполняется только короткий переход, т.е. адрес, заданный операндом Target, должен быть расположен в диапазоне от -128 до +127 байтов от адреса, хранимого в регистре IP.
  
- При написании команд удобно пользоваться сокращениями:
- **A** – above (выше)                      **B** – below (ниже)
- **C** – carry (перенос)                      **E** – equal (равно)
- **G** – greater (больше)                      **L** – less (меньше)
- **N** – not (не)                                  **O** – overflow (переполнение)
- **P** – parity (паритет)                      **S** – sign (знак)
- **Z** – zero (ноль)

# Ассемблер Intel 8086

---

## Команды передачи управления: j?\*

- **Примеры конструирования команд условного перехода:**

- **ja, jnbe** – переход, если выше/переход, если не ниже и не равно

- **jg, jnle** – переход, если больше/переход, если не меньше и не равно

- **jc** – переход, если установлен флаг переноса

- **jz, je** – переход, если ноль/переход, если равно

- ...

- **Дополнительная команда условного перехода:**

- **jcxz** – переход, если CX=0

# Ассемблер Intel 8086

---

## Команды передачи управления: loop

- **Общий формат:** loop LoopLabel
- **Описание:** команда предназначена для организации циклических вычислений. Количество повторений задаётся в регистре CX. Выход из цикла происходит, когда при очередной проверке CX оказывается равным нулю.
- **Алгоритм:**
  - CX := CX – 1;
  - if CX <> 0 then jmp LoopLabel;
- **Особенность:** выполняется только короткий переход, т.е. адрес, заданный операндом LoopLabel, должен быть расположен в диапазоне от -128 до +127 байтов от адреса, хранимого в регистре IP.
  
- **Пример:**
  - mov AX, 0
  - mov CX, 100
  - AXIncLoop:
  - add AX, 1
  - loop AXIncLoop

# Ассемблер Intel 8086

---

## Команды передачи управления: `loope`, `loopz`

- **Общий формат:** `loope LoopLabel`
- **Описание:** команда предназначена для организации циклических вычислений. Количество повторений задаётся в регистре `CX`. Кроме значения регистра `CX` данная команда анализирует содержимое флага `Z` регистра флагов. Цикл выполняется, пока содержимое регистра `CX` не равно нулю и флаг `ZF` равен 1.
- **Алгоритм:**
  - `CX := CX - 1;`
  - `if (CX <> 0) and (ZF = 1) then jmp LoopLabel;`
- **Особенность:** выполняется только короткий переход, т.е. адрес, заданный операндом `LoopLabel`, должен быть расположен в диапазоне от -128 до +127 байтов от адреса, хранимого в регистре `IP`.
  
- `loopz` – синоним команды `loope`.

# Ассемблер Intel 8086

---

## Команды передачи управления: `loope`, `loopnz`

- **Общий формат:** `loope LoopLabel`
- **Описание:** команда предназначена для организации циклических вычислений. Количество повторений задаётся в регистре `CX`. Кроме значения регистра `CX` данная команда анализирует содержимое флага `Z` регистра флагов. Цикл выполняется, пока содержимое регистра `CX` не равно нулю и флаг `ZF` равен нулю.
- **Алгоритм:**
  - `CX := CX - 1;`
  - `if (CX <> 0) and (ZF = 0) then jmp LoopLabel;`
- **Особенность:** выполняется только короткий переход, т.е. адрес, заданный операндом `LoopLabel`, должен быть расположен в диапазоне от -128 до +127 байтов от адреса, хранимого в регистре `IP`.
  
- `loopnz` – синоним команды `loope`.

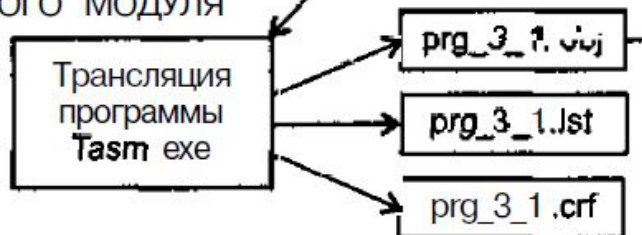
# Ассемблер Intel 8086

## Схема процесса разработки программы на ассемблере

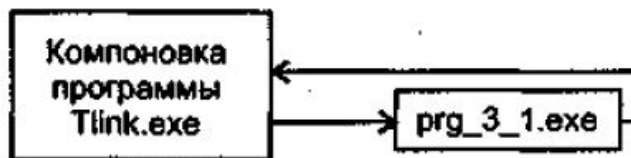
### 1. ВВОД ИСХОДНОГО ТЕКСТА ПРОГРАММЫ



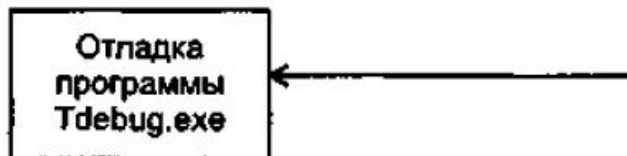
### 2. СОЗДАНИЕ ОБЪЕКТНОГО МОДУЛЯ



### 3. СОЗДАНИЕ ЗАГРУЗОЧНОГО МОДУЛЯ



### 4. ОТЛАДКА ПРОГРАММЫ





# Ассемблер Intel 8086

## Создание программы в текстовом редакторе

Даны два числа (А, В). Переменной С присвоить большее значение из А и В.

```
.model tiny
```

```
.data
```

```
A    dw    7
```

```
B    dw    5
```

```
C    dw    ?
```

```
Start:
```

```
    mov     ax, @Data
```

```
    mov     ds, ax
```

```
    mov ax, A    ;блок 1
```

```
    mov bx, B    ;блок 2
```

```
    cmp ax, bx   ;блок 3
```

```
    jg great
```

```
    mov ax, bx   ;блок 4
```

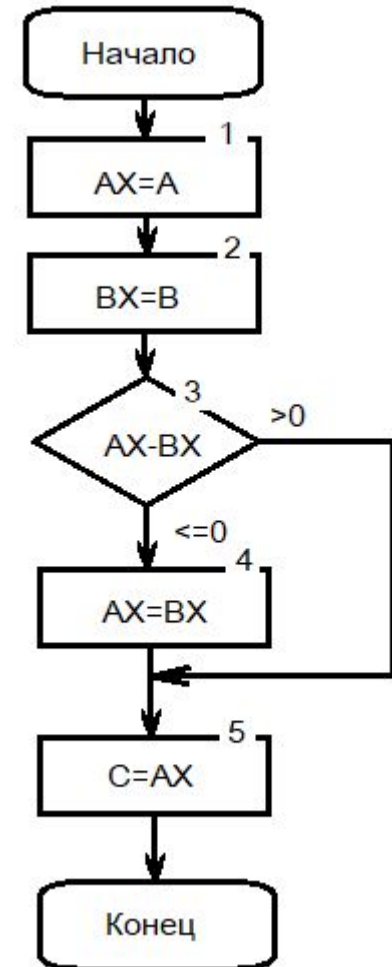
```
great:
```

```
    mov C, ax    ;блок 5
```

```
    mov ax, 4C00h
```

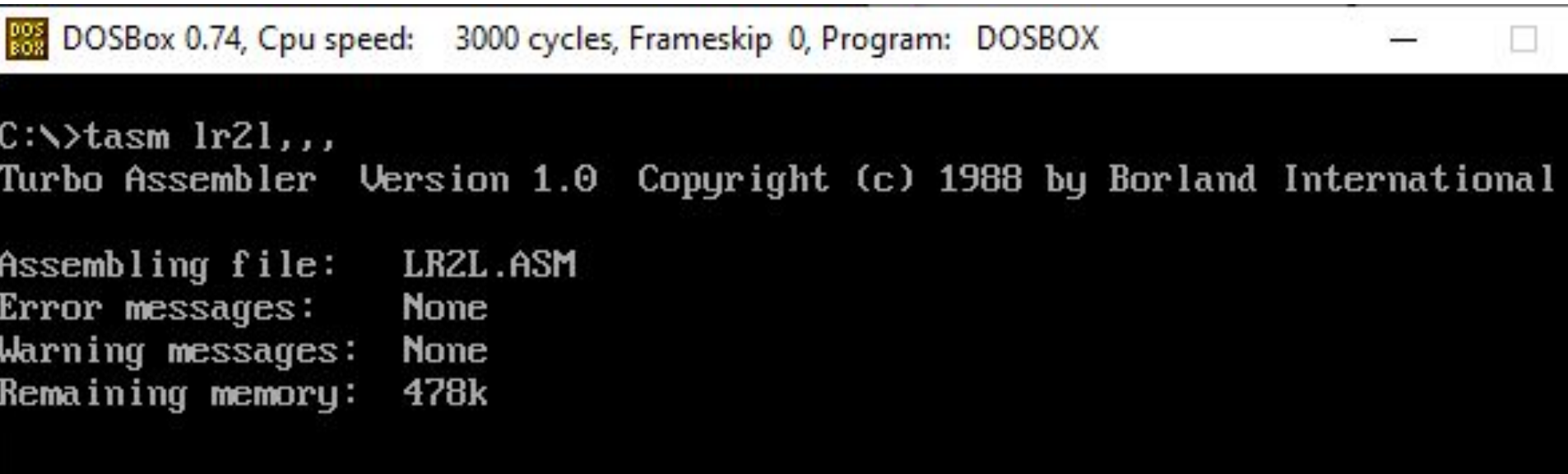
```
    int 21h
```

```
end Start
```



# Ассемблер Intel 8086

## Трансляция программы



DOSBox 0.74, Cpu speed: 3000 cycles, Frameskip 0, Program: DOSBOX

```
C:\>tasm lr2l,,,
Turbo Assembler Version 1.0 Copyright (c) 1988 by Borland International

Assembling file:   LR2L.ASM
Error messages:   None
Warning messages: None
Remaining memory: 478k
```

- LR2L.LST
- LR2L.OBJ
- LR2L.XRF
- lr2l.asm

# Ассемблер Intel 8086

## Трансляция программы

---

Turbo Assembler Version 1.0

02-09-22 01:50:14

Page 1

LR2L.ASM

```
1 0000          .model tiny
2 0000          .data
3
4 0000 0007     A      dw      7
5 0002 0005     B      dw      5
6 0004 ?????    C      dw      ?
7
8 0006          Start:
9 0006 B8 0000s      mov     ax,@Data
10 0009 8E D8       mov     ds, ax
11 000B A1 0000r      mov     ax, A
12 000E 8B 1E 0002r  mov     bx, B
13 0012 3B C3       cmp     ax, bx
14 0014 7F 02       jg     great
15 0016 8B C3       mov     ax, bx
16 0018          great:
17 0018 A3 0004r      mov     C, ax
18 001B B8 4C00      mov     ax, 4C00h
19 001E CD 21       int     21h
20
21          end     Start
```


# Ассемблер Intel 8086

## Трансляция программы

---

```
C:\>tlink lr2l
Turbo Link Version 5.1 Copyright (c) 1992 Borland International
Warning: No stack
```

 LR2L.EXE

 LR2L.MAP

Start	Stop	Length	Name	Class
00000H	00000H	00000H	<u>TEXT</u>	CODE
00000H	0001FH	00020H	<u>DATA</u>	DATA

Program entry point at 0000:0006

Warning: No stack

# Ассемблер Intel 8086

## Отладка программы

```
DOSBox 0.74, Cpu speed: 3000 cycles, Frameskip 0, Program: TD
File Edit View Run Breakpoints Data Options Window Help READY

CPU 80486
cs:0006 B8ED48 mov ax,48ED ax 48ED c=0
cs:0009 8ED8 mov ds,ax bx 0000 z=0
cs:000B A10000 mov ax,[0000] cx 0000 s=0
cs:000E 8B1E0200 mov bx,[0002] dx 0000 o=0
cs:0012 3BC3 cmp ax,bx si 0000 p=0
cs:0014 7F02 jg 0018 di 0000 a=0
cs:0016 8BC3 mov ax,bx bp 0000 i=1
cs:0018 A30400 mov [0004],ax sp 0000 d=0
cs:001B B8004C mov ax,4C00 ds 48ED
cs:001E CD21 int 21 es 48DD
cs:0020 8BC3 mov ax,bx ss 48EC
cs:0022 A30E00 mov [000E],ax cs 48ED
cs:0025 B8004C mov ax,4C00 ip 000B

es:0000 CD 20 FF 9F 00 EA FF FF = f Ω
es:0008 AD DE E4 01 C9 15 AE 01 ; Σ ⊞ π § << ⊞
es:0010 C9 15 80 02 24 10 92 01 [ ]=Dump 2=[↑][↓]
es:0018 01 01 01 00 02 FF FF FF ds:0000 07 00 05 00 00 00 B8 ED • ♠ ¶ ∅
ds:0008 48 8E D8 A1 00 00 8B 1E HÄ†í î▲
ds:0010 02 00 3B C3 7F 02 8B C3 ; |o0i|
ds:0018 A3 04 00 B8 00 4C CD 21 ú♦ ¶ L=?

Alt: F2-Bkpt at F3-Close F4-Back F5-User F6-Undo F7-Instr F8-Rtn F9-To F10-Local
```

# Ассемблер Intel 8086

## Отладка программы

```
DOSBox 0.74, Cpu speed: 3000 cycles, Frameskip 0, Program: TD
File Edit View Run Breakpoints Data Options Window Help READY
CPU 80486
cs:0006 B8ED48 mov ax,48ED ax 0007 c=0
cs:0009 8ED8 mov ds,ax bx 0005 z=0
cs:000B A10000 mov ax,[0000] cx 0000 s=0
cs:000E 8B1E0200 mov bx,[0002] dx 0000 o=0
cs:0012 3BC3 cmp ax,bx si 0000 p=0
cs:0014 7F02 jg 0018 di 0000 a=0
cs:0016 8BC3 mov ax,bx bp 0000 i=1
cs:0018 A30400 mov [0004],ax sp 0000 d=0
cs:001B B8004C mov ax,4C00 ds 48ED
cs:001E CD21 int 21 es 48DD
cs:0020 8BC3 mov ax,bx ss 48EC
cs:0022 A30E00 mov [000E],ax cs 48ED
cs:0025 B8004C mov ax,4C00 ip 001B

es:0000 CD 20 FF 9F 00 EA FF FF = f Ω
es:0008 AD DE E4 01 C9 15 AE 01 ; Σ ⊞ π ⋖ ⊞
es:0010 C9 15 80 02 24 10 92 01
es:0018 01 01 01 00 02 FF FF FF

ds:0000 07 00 05 00 07 00 B8 ED . * . 7 0
ds:0008 48 8B D8 A1 00 00 8B 1E HÄ†í i▲
ds:0010 02 00 3B C3 7F 02 8B C3 ; | Δ ⊞ i |
ds:0018 A3 04 00 B8 00 4C CD 21 ú+ 7 L=?

Alt: F2-Bkpt at F3-Close F4-Back F5-User F6-Undo F7-Instr F8-Rtn F9-To F10-Local
```

# Ассемблер Intel 8086

## Отладка программы

DOSBox 0.74, Cpu speed: 3000 cycles, Frameskip 0, Program: TD

File Edit View Run Breakpoints Data Options Window Help STATUS

CPU 80486

Address	Instruction	Register/Value	Flag/Status
48ED:0006	B8ED48 mov	ax, 48ED	ax 0192 c=1
48ED:0009	8ED8 mov	ds, ax	bx 1A01 z=0
48ED:000B	A10000 mov	ax, [0000]	cx 1A01 s=1
48ED:000E	8B1E0200 mov	bx, [0002]	dx F778 o=0
48ED:0012	3BC3 cmp	ax, bx	si 26F1 p=0
48ED:0014	7F02 jg	0018	di 01A2 a=0
48ED:0016	8BC3 mov	ax, bx	bp 0100 i=1
48ED:0018	A30400 mov	[0004], ax	sp 0106 d=1
48ED:001B	B8004C mov	ax, 4C00	ds 2119
48ED:001E	CD21 int	21	es F782
48ED:0020	8BC3 mov	ax, bx	ss 0192
48ED:0022	A30E00 mov	[000E], ax	cs 0000
48ED:0025	B8004C mov	ax, 4C00	ip 0000

48DD:0000 CD 20 FF 9F 00 EA FF FF = f Ω  
48DD:0008 AD DE E4 01 C9 15 AE 01 ; Σ ⊞ ∫ ⋖ ⊞  
48DD:0010 C9 15 80 02 24 10 92 01 [ ]=Dump  
48DD:0018 FF FF FF FF FF FF FF FF 48ED:0000 0  
48ED:0008 4  
48ED:0010 0  
48ED:0018 A

Terminated, exit code 0

OK Help