## пару слов по арифметике

Есть у нас инструкция загрузки эффективного адреса очевидно что

lea ebx, [eax]; [eax] - указатель на память с адресом eax, поэтому ebx:=eax

но вспомним что адресные выражения могут быть разные и включать несколько регистров, тогда мы получаем инструкцию что может быстро выполнить арифметику за 1 такт сделав и умножение и сложение и не выставив флаги

пример:

lea eax, [eax+2\*eax]

умножили еах на 3 так, как помним адресные выражения то можем умножить на степень двойки один из регистров прибавить убавить константу для себя умножить ebx на 5, сложите еах и ebx и прибавьте 4

## Инструкции

зная вас вы возможно так и не поняли что за анонимные метки: при компиляции все анонимные метки заменяются по аналогии с local метками в макросах на ??0000 в 16 сс

инструкции по работе с флагами все без операндов

инструкции по расоте с флагами все сез операндов		
cld	DF:=0 строковые операции на увеличение адресов	
$\operatorname{std}$	DF:=1 строковые операции на уменьшение адресов	
clc	$ ext{CF}{:=}0$	
stc	CF:=1	
cmc	$\operatorname{CF}:=\operatorname{not}(\operatorname{CF})$	
cli	IF:=0 Interrupt Flag замаскировать прерывания (кроме №2) прерывания будут игнорироваться	
sti	IF:=1 Interrupt Flag вернуть обычное поведение с прерываниями	
lahf	загрузить в ${f ah}$ арифметические флаги ${ m AH}:={ m EFLAGS}({ m SF,ZF,0,AF,0,PF,1,CF})$	
sahf	загрузить из ${f ah}$ арифметические флаги ${f EFLAGS}({f SF,ZF,0,AF,0,PF,1,CF}):={f AH}$	
pushfd	загрузить в стек 32 рязрядный EFLAGS	
popfd	забрать 32 разрядный EFLAGS	

инструкции перехода напомню что они могут быть

- 1. короткий rel8
- 2. длинный rel16/rel16

rel - непосредственный

напомню что также можно сделать

jmp \$+8 (переход на 8 байт вперёд по адресу) - если что компилятор сам так сделает если посчитает что это возможно и будет быстрее

и так тоже можно: jmp eax

инструкция	флаги
je, jz	ZF=1
jne, jnz	ZF=0
jg, jnle	SF = OF  and  ZF = 0
jge, jnl	$_{ m SF=OF}$
jl, jnge	$\mathrm{SF}{<>}\mathrm{OF}$
jle, jng	SF <> OF  or  ZF = 1
ja, jnbe	CF=0 and $ZF=0$
jae, jnb, jnc	$_{ m CF=0}$
jb, jnae, jc	$_{ m CF=1}$
jbe, jna	CF=1  or  ZF=1
js	SF = 1
$_{ m jns}$	SF = 0
jo	OF = 1
jno	OF = 0
jcxz	CX = 0
jecxz	ECX = 0

напомню мнемонику: e - equal - для любых, g -greater больше, l - less меньше- для знаковых, a-above (выше) b - below (ниже) - для беззнаковых, n - not, сх есх это и есть регистры)

loop - сначала уменьшит есх потом выполнит переход если <>0 то есть есх :=15 тогда 15 раз код выполнится условная пересылка инструкции  $c\mathbf{mov} cc$  op1, op2

op1 - register 16 бит или register 32 бит, op2 - register/memory 16 бит или register/memory 32 бит соответственно сувать константу ошибка! все условия проверки аналогичны инструкциям условного перехода, отсутсвуют лишь условная пересылка по регистру есх и сх пример

```
.code
```

стр bx, cx; напомню нельзя память память и константу первым параметром cmovb bx, cx; положит в bx max(bx, cx) беззнаково

следующие инструкции как по мне уже очевидны добавлю только то что размеры одинаковы и единственное что запрещено 1 -операнд - константа и оба операнда память:

```
моv хсhg add sub inc - увеличить на 1 влияет на OF SF ZF но не CF r/m dec - уменьшить на 1 влияет на OF SF ZF но не CF r/m neg - берёт отрицание числа adc - op1 := op1+(CF+op2) - для сложения 64 битных чисел допустим sbb - op1 := op1-(CF+op2) - для вычитания lea - взять адрес mul AX=AL*r/m8 (8 битное) mul DX:AX=AX*r/m16 (16 битное) mul EDX:EAX=EAX*r/m32 (32 битное) imul - знаковое умножение div 8 битное беззнаковое: AL:=AX div r/m8 AL:=AX mod r/m8
```

 $\operatorname{div}$  16 битное беззнаковое:  $\operatorname{AX} := \operatorname{DX:AX} \operatorname{div} \operatorname{r/m16} \operatorname{DX} := \operatorname{DX:AX} \operatorname{mod} \operatorname{r/m16}$ 

 ${
m div}$  32 битное беззнаковое:  ${
m EAX}:={
m EDX}:{
m EAX}$   ${
m div}$   ${
m r/m}$ 32  ${
m EDX}:={
m EDX}:{
m EAX}$   ${
m mod}$   ${
m r/m}$ 32

idiv знаковое деление

movsx - знаковое расширение

movzx - беззнаковое расширение

Инструкции знакового расширения применяются чаще всего при знаковом делении!!

- 1. cbw convert byte to word AL -> AX знаково
- 2. cwd convert word to double word AX -> DX:AX
- 3. cdq convert double to quadro EAX -> EDX:EAX
- 4. cwde convert word to double EAX AX -> EAX

(скажу разве что первым параметром у всех операций сдвигов и логики может быть память)

Логические операции: and, or, xor, not

2 операнд сдвигов - imm8 (константа) или регистр CL!!

Сдвиги: shr, shl, sal, sar -  $\mathbf{SH}$ ift  $\mathbf{R}$ ight,  $\mathbf{S}$ hift  $\mathbf{A}$ rithmetic  $\mathbf{L}$ eft (ну мнемоника надеюсь ясна)

shl и sal одинаково действую с заполнением нулями битов справа

shr заполняет слева нулями, sal заполняет слева или справо так чтобы сохранить знак

бит что был сдвинут отправляется в флаг СF

Циклические сдвиги rol,ror, rcl, rcr - циклические сдвиги

rol и ror цикл внутри операнда но сдвинутый бит оказывается в CF

rcl и rcr цикл внутри операнда+CF те он на примере rcl ах, 1: сделает сдвиг влево и в младший (правый разряд) положит содержие CF при этом в после инструкции в CF окажется старший бит что был сдвинут

векторные инструкции я где то писал но повторюсь:

<имя инструкции>[s|p][s|d] - первый выбор между s (scalar) и р (packed) означает будем ли мы обращаться с 1 элементом в xmm1 как правило элементом что в младшей части регистра или будем обращаться ко всем сразу второй выбор s (single precision) и d (double precision) за точность 32 битные числа или 64 битные

addss xmm, xmm/mem32 - сложить addsd xmm, xmm/mem64 subss xmm, xmm/mem32 - вычесть subsd xmm, xmm/mem64 mulss xmm, xmm/mem32 - умножить mulsd xmm, xmm/mem64

divss xmm, xmm/mem32 - делить divsd xmm, xmm/mem64 sqrtss xmm, xmm/mem32 - корень sqrtsd xmm, xmm/mem64

по инструкциями с packed также можно брать из памяти но память должна быть выравнена то есть адрес начала m128 в 16сс в конце имеет 0 те если из стека использовать то сохраняем стек и выполняем and esp, FFFFFF0h и потом уже пушим что хоти складывать если данные описаны в .data то используем align 16:

addps xmm, xmm/mem128 - сложить addpd xmm, xmm/mem128 subps xmm, xmm/mem128 - вычесть subpd xmm, xmm/mem128 mulps xmm, xmm/mem128 - умножить mulpd xmm, xmm/mem128

divps xmm, xmm/mem128 - делить divpd xmm, xmm/mem128 sqrtps xmm, xmm/mem128 - корень sqrtpd xmm, xmm/mem128

Подробно про сравнения и сvt в ответах 25 числа напомню что в xmm не хранятся целочисленные их хранят в mmx! и что packed (cvtps2pi) преобразует лишь 2 числа (в младших битах) чаще всего использовать придётся cvtsi2ss и cvtss2si integer хранится в r/m32 число float в m32/xmm в память класть напрямую нельзя и иллюстрация shufps - очень важная инструкция если будет практическая задача

fld - положить на вершину стека fpu (st0) операнд - память fstp - достать из вершины (st0) - модно преобразовывать в real10 так movss, movsd, movups, movupd, movapd, movapd - mem|xmm, mem|xmm (память в память нельзя) последние 2 инструкции требует ровнения по 16, также как и с раскеd операциями для арифметики

## Строковые команды

```
последняя буква - b|w|d - byte|word|double
как уже писали раннее DF=0 смотрим строку вперёд, DF=1 назад
std, cld - установить DF=1 и DF=0 соответственно
Мнемоника использования регистров:
ESI - Source
EDI - Destination
EAX|AX|AL - accumulator
ECX - counter
cmps[b|w|d] - сравнить esi с edi (псевдокод: cmp [esi],[edi])
movs[b|w|d] - переслать из esi в edi
scas[b|w|d] - Аккумулятор сравнивается с edi (псевдокод: cmp EAX,[edi])
lods[b|w|d] - загрузить в Аккумулятор из esi
stos[b|w|d] - Загрузить в еdi Аккумулятор
{
m rep} - повторять до {
m ecx}=0
repe - повторять пока равны и есх <> 0
repne - повторять пока не равны и ecx <> 0
читайте лучше методичку по строковым она здесь лежит) там подробнее
```