
Programação em Sistemas Computacionais PSC

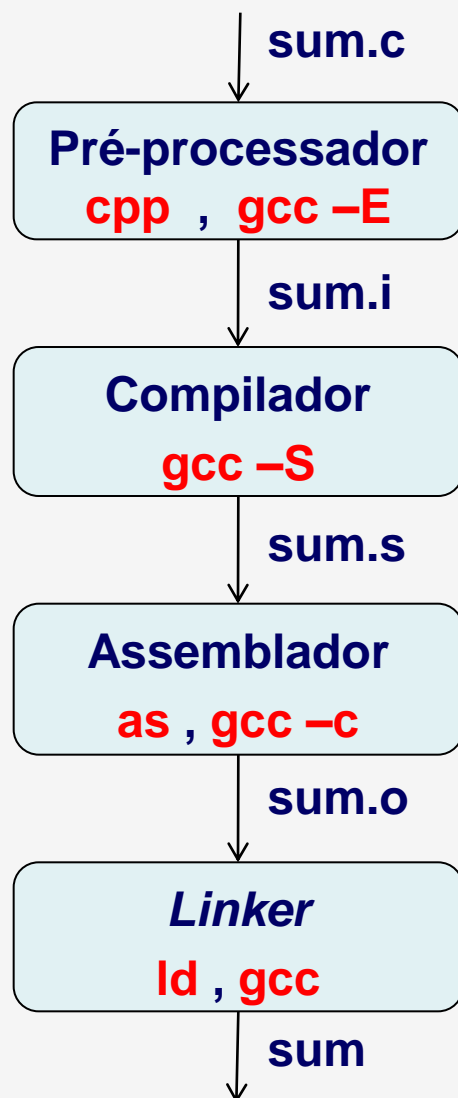
Assembly
Arquitectura IA32



Centro de Cálculo
Instituto Superior de Engenharia de Lisboa

Pedro Pereira palex@cc.isel.ipl.pt

Fases da compilação



- O pré-processador interpreta as linhas iniciadas com '#' no ficheiro fonte (texto) e gera outro ficheiro fonte
- O compilador gera o ficheiro em assembly (texto) com as instruções a executar
- O assemblador gera o ficheiro objecto (binário) com código de máquina das instruções
- O Linker gera o ficheiro executável (binário) depois de juntar com o código dos outros módulos

`gcc -O2 -masm=intel -save-temps sum.c -o sum`

Pré-processador

cpp sum.c > sum.i
gcc -E sum.c > sum.i

sum.c

```
#include <stdio.h>
#define VALUE 10

int accum;

int sum(int x, int y) {
    int t;
    t = x+y;
    accum += t;
    return t;
}

int main() {
    sum(VALUE, VALUE);
    printf("accum=%d\n", accum);
}
```

sum.i

```
...
int printf(const char *s,...);
...

int accum;

int sum(int x, int y) {
    int t;
    t = x+y;
    accum += t;
    return t;
}

int main() {
    sum(10,10);
    printf("accum=%d\n", accum);
}
```

Compilador

gcc -O2 -S -masm=intel sum.i

sum.i

```
...  
int printf(const char *s,...);  
...  
  
int accum;  
  
int sum(int x, int y) {  
    int t;  
    t = x+y;  
    accum += t;  
    return t;  
}  
  
int main() {  
    sum(10,10);  
    printf("accum=%d\n", accum);  
}
```

sum.s

```
.intel_syntax noprefix  
.comm accum,4  
...  
.text  
sum:  
    push    ebp  
    mov     ebp, esp  
    mov     eax, [ebp+12]  
    add     eax, [ebp+8]  
    add     accum, eax  
    pop     ebp  
    ret  
    .globl main  
main:  
    ...  
    ret
```

Assemblador

as sum.s -o sum.o

gcc -c sum.s -o sum.o

sum.s

```
.intel_syntax noprefix
.comm accum, 4
...
.text
sum:
    push    ebp
    mov     ebp, esp
    mov     eax, [ebp+12]
    add     eax, [ebp+8]
    add     accum, eax
    pop     ebp
    ret
.globl main
main:
    ...
    ret
```

sum.o

objdump -d -M intel sum.o > sum.od

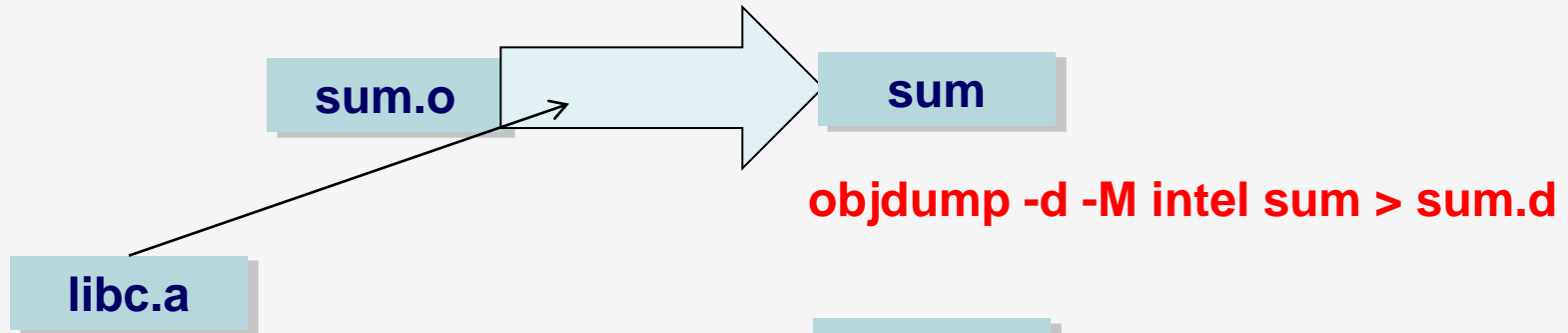
sum.od

```
...
Disassembly of section .text:
00000000 <sum>:
 0: 55                                push    ebp
 1: 89 e5                            mov     ebp, esp
 3: 8b 45 0c                         mov     eax, [ebp+0xc]
 6: 03 45 08                         add     eax, [ebp+0x8]
 9: 01 05 00 00 00 00               add     ds:0x0, eax
 f: 5d                                pop     ebp
10: c3                                ret
...
```

Linker

ld sum.o -o sum -lc ...

gcc sum.o -o sum



sum.d

```
...
080483d0 <sum>:
80483d0: 55                push    ebp
80483d1: 89 e5             mov     ebp,esp
80483d3: 8b 45 0c           mov     eax, [ebp+0xc]
80483d6: 03 45 08           add     eax, [ebp+0x8]
80483d9: 01 05 1c a0 04 08 add     ds:0x804a01c,eax
80483df: 5d                pop     ebp
80483e0: c3                ret
...
```

- **Arquitetura Intel a 32 bits**
 - Registos
 - eax, esi...
 - Instruções
 - mov, inc, cmp, jne, ret, xor...
- **Por quê saber IA32?**
 - Debug (demo)
 - Optimizar código (mesmo que escrito em C)
 - Melhor compreensão do C
 - Ponteiros;
 - Passagem de parâmetros;
 - etc...

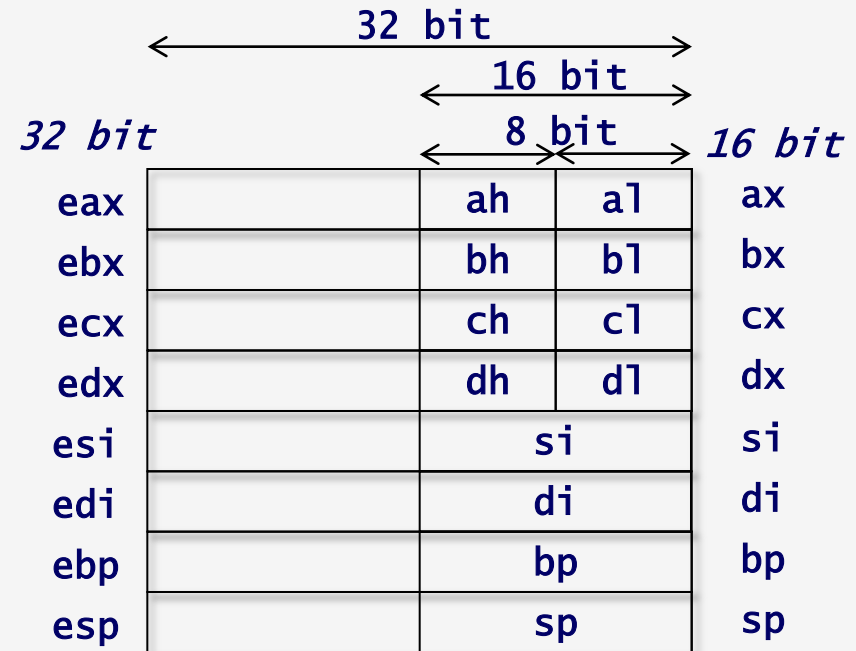
História dos processadores Intel IA32 (família x86)

- **1978: 8086 (8MHz) 24KT**
 - 16 bits
 - Address 2^{20} bytes (1MB)
- **1982: 80286 (12.5MHz) 134KT**
 - Address 2^{24} bytes (16MB)
 - Segmentação
- **1985: i386 (20MHz) 275KT**
 - 32 bits
 - Address 2^{32} bytes (4GB)
 - Paginação
- **1989: i486 (25MHz) 1.9MT**
 - Organização em pipeline
 - L1 cache
- **1992: Pentium (60MHz) 3.1MT**
 - Organização super-escalar
- **1995: PentiumPro (200MHz) 6.5MT**
 - L2 cache
 - Espaço endereçamento (64GB)
- **1997: Pentium II (266MHz) 7MT**
 - L3 cache
- **1999: Pentium III (500MHz) 24MT**
- **2000: Pentium 4 (1.5GHz) 42MT**
 - 8 byte Integer
- **2006: Core 2 (3.33GHz) 400MT**
 - 64 bits (IA64)
 - Dual core
- **2008: Core i7 (3.33GHz) 800MT**
 - Quad core

IA64

Registos

- 8 registos de 32 *bits* de uso (quase) genérico
- Alguns com acesso a 8 e 16 *bits*
 - esp stack pointer
 - ebp base pointer
 - esi, edi (em strings)
 - ecx (em contagens)
- Outros registos
 - eip Instruction Pointer
 - eflags (para flags)
 - cf**-carry; **pf**-parity; **zf**-zero; **sf**-sign; **of**-overflow; **df**-direction
 - cs, ds, ss, es, fs, gs selectores de segmento (16 bits)



8 bits - byte

16 bits - word

32 bits - double word

- **Instruções com 0, 1 ou 2 operandos**

- `hlt`

- `inc ebx`

- `mov ax, cx`

(o 1º operando é o destino)

- **Tipos de operandos**

- Imediato (valor constante): `577 0x1F`

- Registo (valor em registo): `eax bl ch si`

- Memória (valor em memória): `[esi] [edx+9]`
`[eax+edx]`

Formas de endereçamento

- **Forma genérica**

- endereço = registo + scale*registo + imediato

- registo – qualquer registo a 32 *bits*
 - scale – 1, 2, 4 ou 8
 - imediato – definido a 8, 16 ou 32 bits

- **Não necessita de ter todas as componentes**

- Endereço = imediato (directo)
 - Endereço = registo (indirecto)
 - Endereço = registo + imediato (baseado)
 - Endereço = registo + registo (indexado)
 - Endereço = registo + scale*registo (indexado escalado)

- **Exemplo**

```
mov eax, [esi+4*edi+15]
```

Exemplos de operandos

- Dados os seguintes valores nos registos e em memória

eax	0x100
ecx	0x1
edx	0x3

0x100	0xFF
0x104	0xAB
0x108	0x13
0x10C	0x11

- Qual o valor que fica em bl com cada uma das instruções:

mov bl, ah
mov bl, [0x104]
mov bl, 104
mov bl, [eax]
mov bl, [eax+4]
mov bl, [eax+edx+9]
mov bl, [ecx*4+0xFC]
mov bl, [eax+edx*4]

bl	0x01
bl	0xAB
bl	104
bl	255
bl	0xAB
bl	0x11
bl	0xFF
bl	0x11

bl=Mb[ah] ;
bl=Mb[0x104] ;
bl=104 ;
bl=Mb[eax] ;
bl=Mb[eax+4] ;
bl=Mb[eax+edx+9] ;
bl=Mb[ecx*4+0xFC] ;
bl=Mb[eax+edx*4] ;

Instruções

- **Com 2 operandos (o primeiro especifica o destino)**

- Registo, Registo
- Registo, Imediato
- Registo, Memória
- Memória, Registo
- Memória, Imediato
- Memória, Memória

<code>mov</code>	<code>eax, ecx</code>
<code>add</code>	<code>ebx, 10</code>
<code>and</code>	<code>ecx, [ebx]</code>
<code>mov</code>	<code>[ebx], eax</code>
<code>sub</code>	<code>[esi], 3</code>
<code>mov</code>	<code>[ebx], [eax]</code>

- **Instruções para:**

- Transferência de dados: `mov`, `push`, `pop`, `pusha`, `popa`, ...
- Aritméticas: `add`, `sub`, `mul`, `div`, `inc`, `neg`, ...
- Lógicas: `cmp`, `and`, `or`, ...
- Deslocamento e rotação de bits: `shr`, `shl`, `ror`, `rol`, `rcr`, `rcl`, ...
- Transferência de controle: `jmp`, `call`, `ret`, `iret`, `int`, `j**`, ...
- Operações sobre strings: `movs`, `cmps`, `scas`, `lods`, `stos`, ...
- Controle das flags: `stc`, `clc`, `std`, `cld`, `pushf`, `popf`, ...
- ...

Transferência de dados

- **mov D, F**

Move o valor de F para D.

Faz LOAD ou STORE.

Normalmente, a dimensão dos operandos é inferida pelo nome do registo envolvido.

```
mov    ebp, esp
```

```
ebp=esp;
```

```
mov    eax, [ebp+2]
```

```
eax=Mw[ebp+2];
```

```
mov    [ebp+4], al
```

```
Mb[ebp+4]=al;
```

- **push F**

Coloca o valor de F no topo do stack (registo esp)

```
push   ebp
```

```
sub    esp, 4  
mov    [esp], ebp
```

```
esp-=4;  
Mw[esp]=ebp;
```

- **pop D**

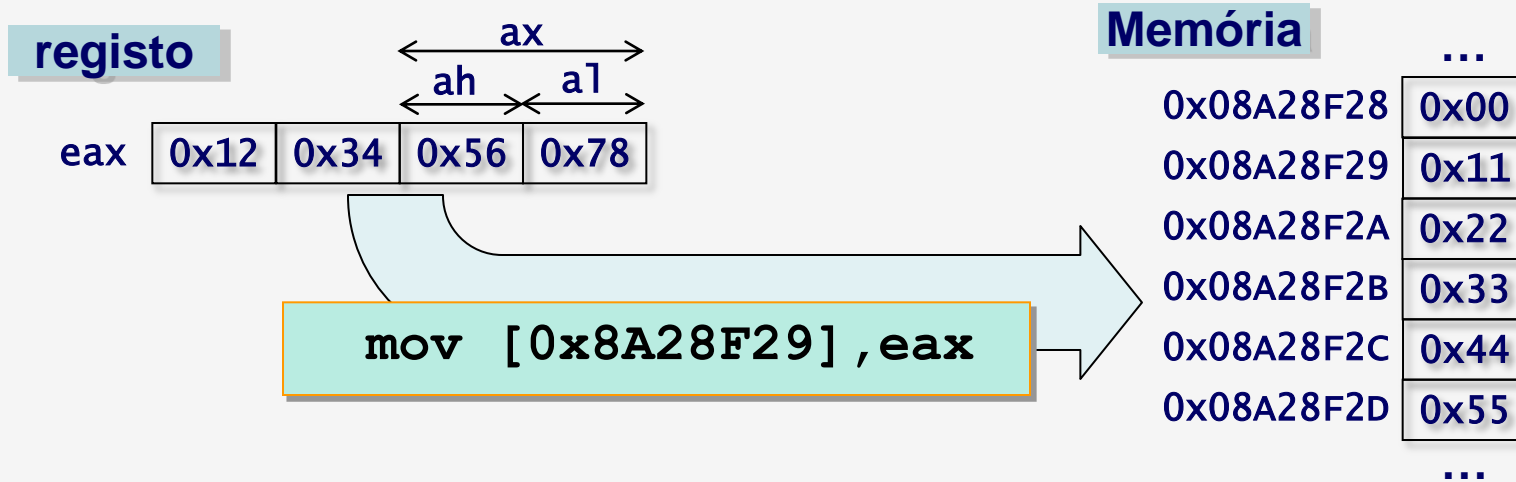
Repõe o valor que está no topo do stack em D

```
pop    eax
```

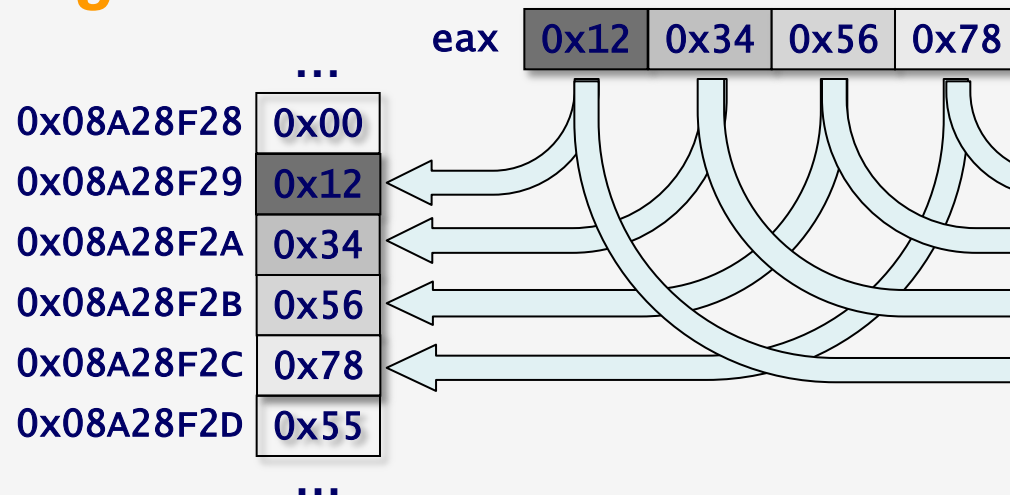
```
mov    eax, [esp]  
add    esp, 4
```

```
eax=Mw[esp];  
esp+=4;
```

big-endian e little-endian



big-endian



little-endian



big-endian e little-endian

bl_endian.c

```
#include <stdio.h>

int main() {
    int x = 0x12345678;
    char *p = (char*)&x;
    int i;
    for(i=sizeof(x); i ; --i,++p )
        printf("%X\n",*p);
    return 0;
}
```

big-endian 32 bits

12
34
56
78

little-endian 32 bits

78
56
34
12

Exemplo (mov)

exchange.c

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

int exchange(int *xp, int y) {
    int x = *xp;
    *xp = y;
    return x;
}

int main() {
    int a=4;
    int b=3;
    b = exchange(&a,b);
    printf("a=%d, b=%d\n",a,b);
}
```

Sabendo que:

- Os valores do primeiro e do segundo parâmetros ficam em `ebp+8` e `ebp+12`
- O valor a retornar fica em `eax`

```
...
mov    edx, [ebp+8]
mov    ecx, [ebp+12]
mov    eax, [edx]
mov    [edx], ecx
...
```

```
/* eax ⇔ x */
edx <- xp
ecx <- y
x = *xp;
*xp = y;
```

Operações aritméticas e lógicas

- **Operações aritméticas**

- inc D dec D
- neg D
- add D, S sub D, S imul D, S

atualizam: cf, zf, sf, of

inc e dec não alteram: cf

```
dec cx
```

D++ D--

```
neg ecx
```

D=-D

```
add cx, [eax]
```

D+=S D-=S D*=S

- **Load effective address**

- lea D, S

não altera flags

```
lea edx, [eax+*8+ecx+7]
```

D=&S

- **Operações lógicas**

- not D
- xor D, S or D, S and D, S

atualizam: zf, sf reset: cf, of

```
not cx
```

D=~D

```
xor ax, ax
```

D^=S D|=S D&=S

- **Shift**

- sal D, k sar D, k
- shl D, k shr D, k

bit out: cf reset: of

```
sal cx, 3
```

D<<=k D>>=k (signed)

```
shr eax, cl
```

D<<=k D>>=k (unsigned)

Exemplos de operações aritméticas

- Dados os seguintes valores nos registos e em memória

eax	0x100
ecx	0x1
edx	0x3

0x100	0xFF
0x104	0xAB
0x108	0x13
0x10C	0x11

- Qual o local alterado e qual o valor que lá fica?

add	[eax], ecx
sub	[eax+4], edx
imul	[eax+edx*4], 0x10
inc	[eax+8]
dec	ecx
sub	eax, edx
shl	[eax+ecx*8], 4

0x100	0x100
0x104	0xA8
0x10C	0x110
0x108	0x14
ecx	0
eax	0xFD
0x108	0x130

Mw[eax] += ecx;
Mw[eax+4] -= edx;
Mw[eax+edx*4] *= 16;
Mw[eax+8] ++;
ecx--;
eax -= edx;
Mw[eax+ecx*8] <<= 4;

Exemplo (operações lógicas)

Sabendo que:

- Os valores do primeiro e do segundo parâmetros ficam em `ebp+8` e `ebp+12`
- O valor a retornar fica em `eax`

shift.c

```
...  
int shift_12_rn(int x, int n) {  
    return x<<2 | x>>n;  
}
```

...

```
mov    edx, [ebp+8]  
mov    ecx, [ebp+12]  
mov    eax, edx  
sar    eax, cl  
sal    edx, 2  
or     eax, edx  
...
```

`edx` <- `x`

`ecx` <- `n`

`eax` = `x`>>`n`;

`edx` = `x`<<2;

return `eax`|`edx`;

Operações aritméticas especiais

- **Multiplicação**

- imul S
- mul S

imul ecx

mul 1024

(edx:eax)=S*eax (signed)

... (unsigned)

- **Divisão**

- idiv S
- div S

idiv ecx

div ebx

edx=(edx:eax)%S (signed)

eax=(edx:eax)/S

... (unsigned)

- **Conversões**

- cld
- movsx D(word), S(byte)
- movzx D(word), S(byte)

cld

movsx eax,dh

movzx eax,dh

(edx:eax)=eax (signed)

D=S (signed)

... (unsigned)

Instruções com Flags

- **Comparações**

- **cmp A , B**

Actualiza flags com o resultado de $A - B$
sem alterar A e B

```
cmp eax, 10
```

```
zf =  eax==10;  
sf =  eax<10;  
...
```

- **test A , B**

Actualiza flags com o resultado de $A \& B$
sem alterar A e B

```
test eax, eax
```

```
zf =  eax==0;  
sf =  eax<0;  
...
```

- **Obter valor das flags** D – registo a 8 bits fica com 0 ou 1

- **set(e|z) D**

```
D = zf;
```

- **setn(e|z) D**

```
D = ~zf;
```

- **sets D**

```
D = sf;
```

- **setns D**

```
D = ~sf;
```

- **set(g|nl) D**

```
D = ~(sf^of) & ~zf;
```

- **set(ge|nl) D**

```
D = ~(sf^of) ;
```

- **set(l|nge) D**

```
D = sf^of;
```

- **set(le|ng) D**

```
D = (sf^of) | zf;
```

- **set(a|nbe) D**

```
D = ~cf & ~zf;
```

- **set(ae|nb) D**

```
D = ~cf;
```

- **set(b|nae) D**

```
D = cf;
```

- **set(be|na) D**

```
D = cf | zf;
```

Jumps

- **Jump incondicional**

- Directo: `jmp L`

```
jmp .L5
```

```
goto L5;
```

A execução continua na instrução do endereço indicado

- Indirecto: `jmp S`

A execução continua na instrução do endereço armazenado no registo

```
jmp eax
```

```
goto eax;
```

ou posição de memória indicada

```
jmp [ebx+10]
```

```
goto Mw[ebx+10]
```

- **Jumps condicionados aos valor das flags**

- `j(e|z) L`

```
if (zf) goto L;
```

- `jn(e|z) L`

```
if (~zf) goto L;
```

- `js L`

```
if (sf) goto L;
```

- `jns L`

```
if (~sf) ...
```

- `j(g|nl) L`

```
if (~( sf^of ) & ~zf )
```

- `j(ge|nl) L`

```
if (~( sf^of ) )
```

- `j(l|nge) L`

```
if ( sf^of )
```

- `j(le|ng) L`

```
if ( ( sf^of ) | zf )
```

- `j(a|nbe) L`

```
if (~cf & ~zf )
```

- `j(ae|nb) L`

```
if (~cf )
```

- `j(b|nae) L`

```
if ( cf )
```

- `j(be|na) L`

```
if ( cf | zf )
```