

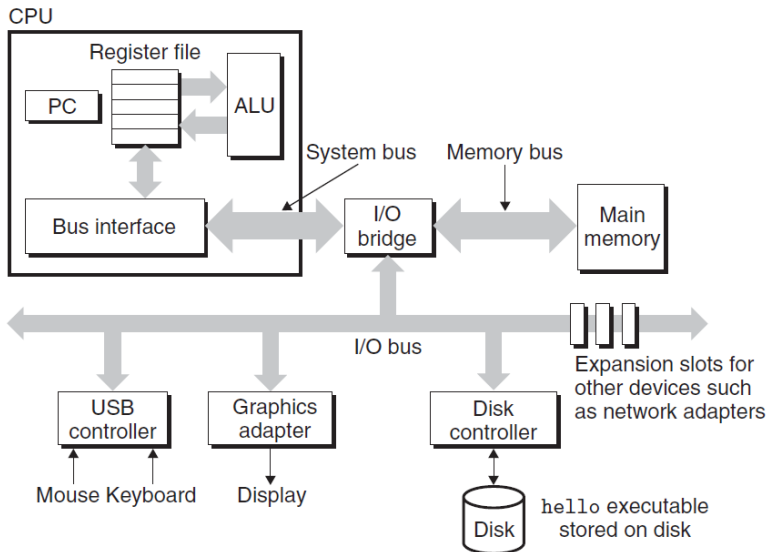
La arquitectura x86-64

- ▶ La arquitectura x86-64 es una ampliación de la arquitectura x86 lanzada por Intel con el procesador Intel 8086 en el año 1978 como una arquitectura de 16 bits.
- ▶ Luego evolucionó a una arquitectura de 32 bits cuando apareció el procesador Intel 80386 en el año 1985, denominada inicialmente i386 o x86-32 y finalmente IA-32.
- ▶ Desde 1999 hasta el 2003, AMD amplió esta arquitectura de 32 bits de Intel a una de 64 bits y la llamó x86-64 en los primeros documentos y posteriormente AMD64.
- ▶ Intel pronto adoptó las extensiones de la arquitectura de AMD bajo el nombre de IA-32e o EM64T, y finalmente la denominó Intel 64.

La arquitectura x86-64

- ▶ La arquitectura x86-64 (AMD64 o Intel 64) de 64 bits da un soporte mucho mayor al espacio de direcciones virtuales y físicas.
- ▶ Proporciona registros y buses de datos y direcciones de 64 bits.
- ▶ Aunque posee registros de 64 bits también permite operaciones con valores de 256, 128, 32, 16 y 8 bits.

Organización del hardware de una computadora típica



Registros de propósito general

63	31	15	7	0	
rax	eax	ax	ah	al	Valor de retorno – <i>Callee saved</i>
rbx	ebx	bx	bh	bl	<i>Callee saved</i>
rcx	ecx	cx	ch	cl	4º argumento – <i>Caller saved</i>
rdx	edx	dx	dh	dl	3º argumento – <i>Caller saved</i>
rsi	esi	si		sil	2º argumento – <i>Caller saved</i>
rdi	edi	di		dil	1º argumento – <i>Caller saved</i>
rbp	ebp	bp		bpl	<i>Callee saved</i>
rsp	esp	sp		spl	Puntero de pila – <i>Callee saved</i>
r8	r8d	r8w		r8b	5º argumento – <i>Caller saved</i>
r9	r9d	r9w		r9b	6º argumento – <i>Caller saved</i>
r10	r10d	r10w		r10b	<i>Caller saved</i>
r11	r11d	r11w		r11b	<i>Caller saved</i>
r12	r12d	r12w		r12b	<i>Callee saved</i>
r13	r13d	r13w		r13b	<i>Callee saved</i>
r14	r14d	r14w		r14b	<i>Callee saved</i>
r15	r15d	r15w		r15b	<i>Callee saved</i>

Lenguaje ensamblador de x86-64

En general, las instrucciones se escriben como:

operadorS <operando origen>, <operando destino>

donde:

- ▶ **S** es el sufijo de tamaño.
- ▶ Los operandos pueden ser:
 - ▶ Valores inmediatos: \$5, \$0x4000, etc.
 - ▶ Registros: %rax, %rbx, etc.
 - ▶ Direcciones de memoria: 0x4000, etc.

Sufijos

Sufijo	Denominación	Tamaño (bytes)	Equivalente en C
b	<i>Byte</i>	1	char
w	<i>Word</i>	2	short
l	<i>Double word (o long)</i>	4	int
q	<i>Quad word</i>	8	long int
t	<i>Ten</i>	10	_____
s	<i>Single precision float</i>	4	float
d	<i>Double precision float</i>	8	double

Instrucción MOV

Forma general:

```
movS <operando origen>, <operando destino>
```

Diferentes formas que puede tomar la instrucción:

```
movS <registro>, <registro>
```

```
movS <memoria>, <registro>
```

```
movS <registro>, <memoria>
```

```
movS <valor inmediato>, <memoria>
```

```
movS <valor inmediato>, <registro>
```

Primer programa muy básico

```
.global main
main:
    movq $0, %rax    # Comentarios aquí!
    ret
```

Lo podemos compilar como:

```
gcc -o ejemplo ejemplo.c
```

y ejecutar como

```
./ejemplo
```

Este programa es equivalente al siguiente programa en C:

```
int main(){
    return 0;
}
```


Algunas instrucciones básicas

- ▶ Instrucción ADD

`addS <operando fuente>, <operando destino>`

Realiza la suma:

`<operando destino=operando fuente + operando destino>`

- ▶ Instrucción SUB

`subS <operando fuente>, <operando destino>`

Realiza la resta:

`operando destino = operando destino - operando fuente.`

- ▶ Instrucción INC

`incq %rax`

es equivalente a `addq $1, %rax`

- ▶ Instrucción XOR

`xorS <operando fuente>, <operando destino>`

Realiza la operación lógica xor bit a bit.

- ▶ Instrucción RET

`ret`

Esta instrucción se utiliza para hacer un retorno de subrutina.

Trabajando con subregistros

Ejemplo 1: (subregistros.s)

```
.global main
main:
    movq $-1, %rax
    movb $0, %al
    movw $0, %ax
    movl $0, %eax
    ret
```

Ejemplo 2: (suma_subregistros.s)

```
.global main
main:
    movb $-1, %al
    addb $1, %al
    movl $-1, %eax
    addl $1, %eax
    ret
```