



¿Porque estudiar arquitectura?

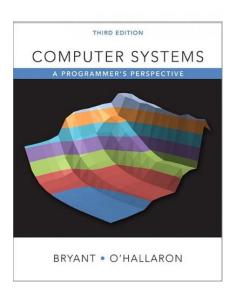
Semana 1 – Arquitectura de computadoras





Esta presentación esta basada en el libro de:

□ Randal E. Bryant and David R. O'Hallaron, Computer Systems: A Programmer's Perspective, Third Edition, Pearson, 2016.



Archivos de presentación y ejemplos se alojan en:



https://github.com/ruiz-jose/tudw-arq.git

¿Porque estudiar arquitectura de computadoras?

Cuestiones o realidades de una computadoras que un desarrollador debe conocer

- Realidad #1: Aritmética de la computadora
- > Realidad #2: Conocer ensamblador
- Realidad #3: El acceso a la memoria importa



Realidad #1: Aritmética de la computadora

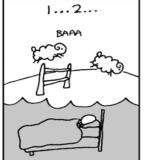
ints enteros

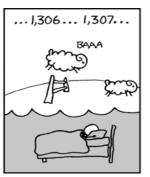
floats números reales

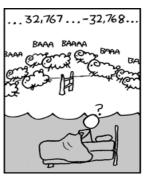
¿Qué pasa si el cuenta kilómetros del auto supera los 999999 km?

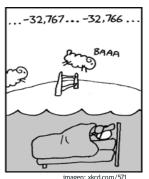
¿O si al contar ovejas se utiliza el tipo de datos enteros de una computadora?











...age.

$$KM = 000000$$

32767 + 1 = **-32768**

No puede representar todos los números, es necesario realizar una abstracción de la realidad!!

Ejemplo 01.c

En C los enteros corto signado (signed short int) ocupan 2 bytes y tienen un rango de **{-32768; 32767}** $-2^{n-1} < Rango < 2^{n-1} - 1$

Realidad #1: Aritmética de la computadora

- - floats: sí!
 - ints: ?
 - ☐ Ejemplo 02.c

En C los enteros signado (int) ocupan 4 bytes y tienen un rango de {-2.147.483.648; 2.147.483.647}

En clases de matemáticas, esta propiedad se cumple siempre!! Cuando x es un numero entero o real

¿Pero en una computadora?

En la computadora, esto depende del tipo de datos de x.

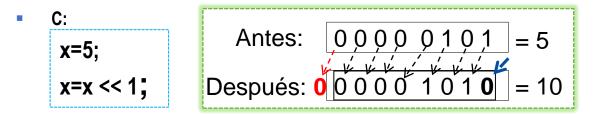
40000 * 40000 ⇒ 1600000000 50000 * 50000 ⇒ ?? -1794967296

- \geq ¿es (x+y)+z = x+(y+z)?
 - ints sí! propiedad asociativa
 - floats: ?
 - Ejemplo 03.c $(1E20 + -1E20) + 3.14 \Rightarrow 3.14$ $1E20 + (-1E20 + 3.14) \Rightarrow ??$ 0.00

¿Qué es válido en qué contexto?
No se pueden asumir válidas todas las operaciones matemáticas por ser representaciones finitas.

Realidad #2: Conocer ensamblador

- > Seguramente nunca escribas código ensamblador
 - Pero, entenderlo es clave para el modelo de ejecución de la máquina.
 - Los compiladores son mejores que vos, y más pacientes.
- ¿Qué multiplicación es más rápida x*2 o x << 1?</p>



Desplazamiento lógico de 1 bit izquierda

Ensamblador:mov ax,5shl ax,2 ;ax = 20

Ejemplo 04.c:

- Desplazar 1 bit a la izquierda multiplica un número por 2
 - Desplazar n bits a la izquierda multiplica el operando por 2ⁿ

Realidad #2: Conocer ensamblador

$$X * 973$$
 mul ax, 973 $X * 1024$ shl ax, 10; $2^{10} = 1024$

Realizar multiplicaciones con potencias de 2 (2ⁿ) utilizando desplazamiento de bits a la izquierda aumenta el rendimiento del programa.

La división también es más rápida x/2 o x >> 1?

- C: x=10; x=x >> 1; Antes: 00001010 = 10 Después: 00000101 0 = 5

Desplazamiento lógico de 1 bit derecha

Ensamblador:

mov ax,10 shr ax,1 ax = 5

Ejemplo 05.c:

- Desplazar 1 bit a la derecha divide un número por 2
- Desplazar n bits a la derecha divide el operando por 2ⁿ

Realidad #3: El acceso a la memoria importa

- La memoria no es infinita
- bugs
 - Ejemplo 06.c:
 - Referencia a elementos de un arreglo fuera de rango
 - Detección de destrucción de la pila (*** stack smashing detected ***: terminated)
- > El desempeño de la memoria no es uniforme

Realidad #3: El acceso a la memoria importa

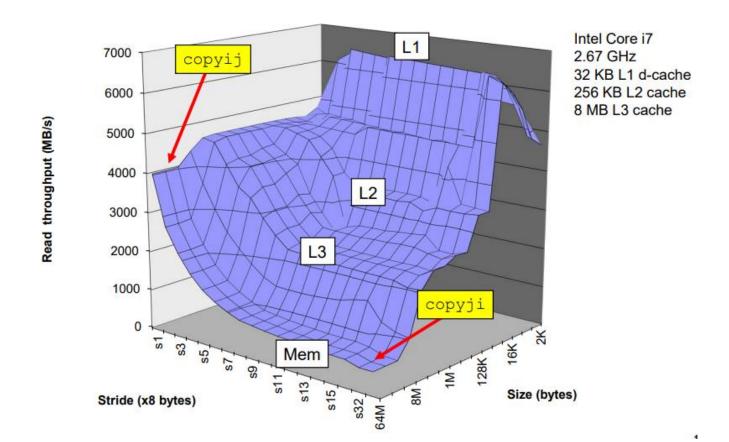
- Ni siguiera contar la cantidad exacta de instrucciones predice el desempeño
- ¿Cómo se optimiza el código? Para poder optimizar, se tiene que entender el sistema.

```
void copyij(int src[2048][2048],
                                  void copyji(int src[2048][2048],
           int dst[2048][2048])
                                             int dst[2048][2048])
                                                                         Acceso por columnas o por
 int i,j;
                                    int i,j;
 for (i = 0; i < 2048; i++)
                                    for (j = 0; j < 2048; j++)
                                                                                filas.. ¿Porque?
   for (j = 0; j < 2048; j++).
                                      for (i = 0; i < 2048; i++)
     dst[i][j] = src[i][j];
                                        dst[i][j] = src[i][j];
                                                  81.8ms
```

4.3ms 2.0 GHz Intel Core i7 Haswell

- Organización de la jerarquía de memoria, el desempeño depende de los patrones de acceso a memoria.
- Los efectos de la caché y la memoria virtual afectan enormemente el desempeño de un programa. Adaptar un programa a las características de la memoria de un sistema puede llevar a grandes mejoras en velocidad.

Realidad #3: El acceso a la memoria importa



Preguntas?