#### Formato de Instrucción

#### Gustavo Hurovich

Organización del Computador I - Departamento de Computación Universidad de Buenos Aires

## Conceptos claves del día de hoy

- Tamaño de memoria
- Dirección de memoria
- Unidad direccionable
- Instrucción
- Codificación de una instrucción

- Cómo representar números Enteros.
- Implementamos circuitos lógicos.
- Armamos una ALU
- Extendimos la ALU para que tenga registros.
- Usamos la máquina de Orga1 (cálculo de desplazamientos + ensamblado, seguimiento).

- Cómo representar números Enteros.
- Implementamos circuitos lógicos.
- Armamos una ALU
- Extendimos la ALU para que tenga registros.
- ▶ ???
- Usamos la máquina de Orga1 (cálculo de desplazamientos + ensamblado, seguimiento).

- Cómo representar números Enteros.
- Implementamos circuitos lógicos.
- Armamos una ALU
- Extendimos la ALU para que tenga registros.
- ???????????????????????????
- Usamos la máquina de Orga1 (cálculo de desplazamientos + ensamblado, seguimiento).

- Cómo representar números Enteros.
- Implementamos circuitos lógicos.
- Armamos una ALU
- Extendimos la ALU para que tenga registros.
- ???????????????????????????
- Usamos la máquina de Orga1 (cálculo de desplazamientos + ensamblado, seguimiento).

¿De qué estamos hablando?

Bienvenido al Mundo Línea. Acá las personas ocupan 1m de ancho, y nada tiene altura. Supongamos una cuadra de unos 32m en este mundo.

¿De qué estamos hablando?

Bienvenido al Mundo Línea. Acá las personas ocupan 1m de ancho, y nada tiene altura. Supongamos una cuadra de unos 32m en este mundo.

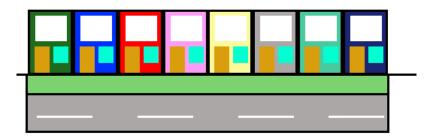
¿De qué estamos hablando?

Agreguemos casas en los 32 metros de la cuadra sabiendo que cada casa tiene 4m de ancho.



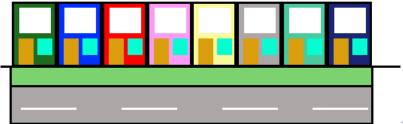
¿De qué estamos hablando?

Agreguemos casas en los 32 metros de la cuadra sabiendo que cada casa tiene 4m de ancho.



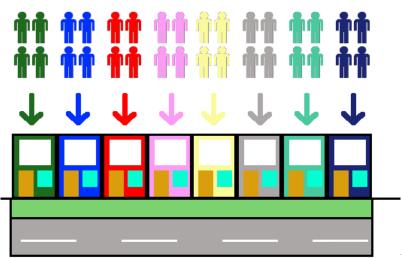
¿De qué estamos hablando?

Como una persona ocupa 1m de ancho, y estamos en Mundo Línea donde nada tiene altura, la capacidad de cada casa es de 4 personas. ¿Cuántas personas entran en total en la cuadra?



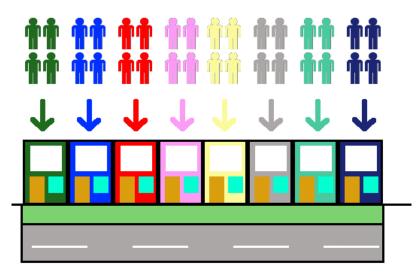
¿De qué estamos hablando?

Como una persona ocupa 1m de ancho, y estamos en Mundo Línea donde nada tiene altura, la capacidad de cada casa es de 4 personas. ¿Cuántas personas entran en total en la cuadra?



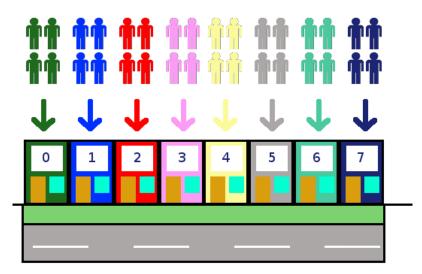
¿De qué estamos hablando?

Numeremos las casas.

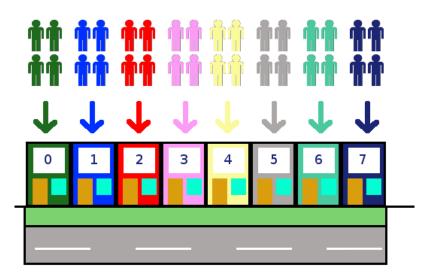


¿De qué estamos hablando?

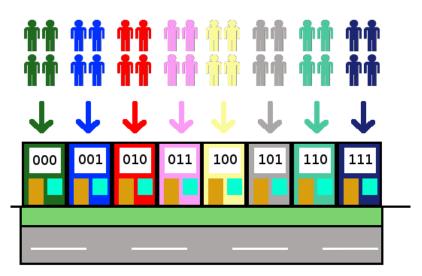
Numeremos las casas.



¿De qué estamos hablando? ¿Cuántos bits necesitamos para identificar las casas?

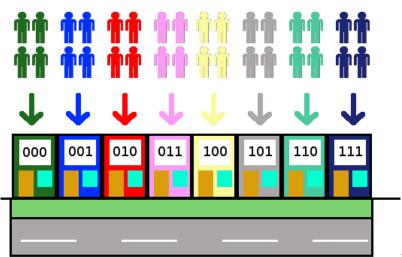


¿De qué estamos hablando? ¿Cuántos bits necesitamos para identificar las casas?



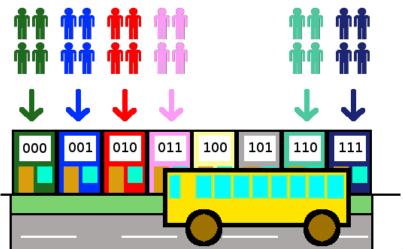
¿De qué estamos hablando?

Para ir a trabajar hay un colectivo con lugar para 8 personas que solamente arranca cuando esta lleno. Lleva siempre dos casas contiguas completas.



¿De qué estamos hablando?

Para ir a trabajar hay un colectivo con lugar para 8 personas que solamente arranca cuando esta lleno. Lleva siempre dos casas contiguas completas.



¿De qué estamos hablando? (toma 2)

Supongamos que tenemos otra cuadra de 40m.

¿De qué estamos hablando? (toma 2) Supongamos que tenemos otra cuadra de 40m.



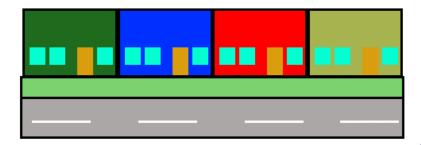
¿De qué estamos hablando? (toma 2)

Ahora agreguemos casas a la cuadra de 40m, esta vez de las casas son de 10m de frente.

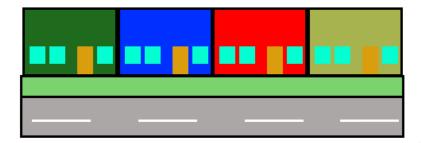


¿De qué estamos hablando? (toma 2)

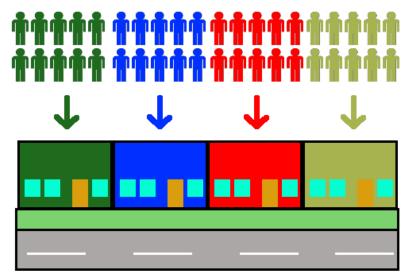
Ahora agreguemos casas a la cuadra de 40m, esta vez de las casas son de 10m de frente.



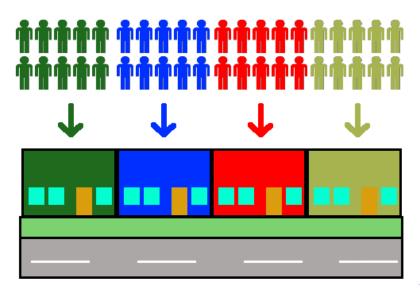
¿De qué estamos hablando? (toma 2) La capacidad de cada casa será de 10 personas. ¿Cuántas personas entran en la cuadra?



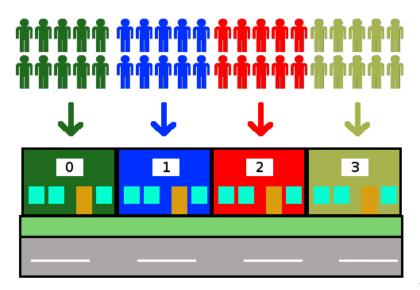
¿De qué estamos hablando? (toma 2) La capacidad de cada casa será de 10 personas. ¿Cuántas personas entran en la cuadra?



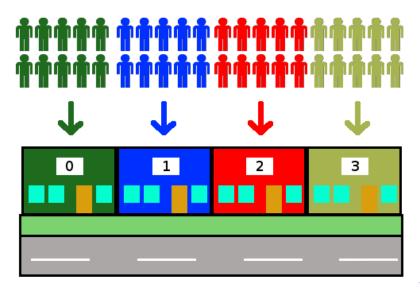
¿De qué estamos hablando? (toma 2) Numeremos las casas.



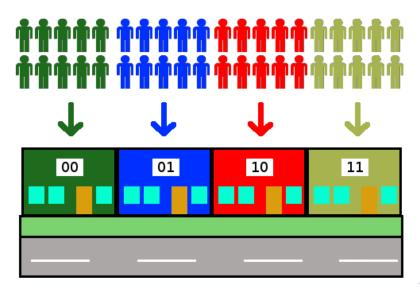
¿De qué estamos hablando? (toma 2) Numeremos las casas.



¿De qué estamos hablando? (toma 2) ¿Cuántos bits necesitamos para identificar las casas?

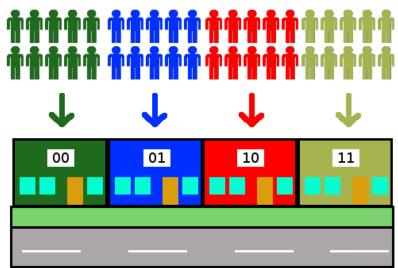


¿De qué estamos hablando? (toma 2) ¿Cuántos bits necesitamos para identificar las casas?



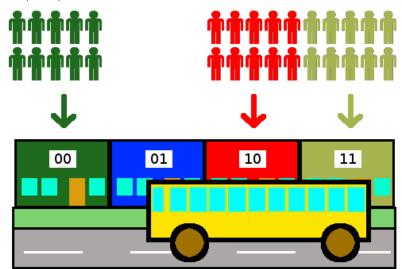
¿De qué estamos hablando? (toma 2)

Para ir a trabajar hay un colectivo con lugar para 10 personas que solamente arranca cuando esta lleno. Lleva únicamente a una casa completa por vez.



¿De qué estamos hablando? (toma 2)

Para ir a trabajar hay un colectivo con lugar para 10 personas que solamente arranca cuando esta lleno. Lleva únicamente a una casa completa por vez.



## ¿Qué tenía esto que ver?

#### Analogía con la memoria.

- La cantidad de personas que entra en una cuadra es el tamaño de la memoria.
- La cantidad de personas que entra en una casa es el tamaño de la unidad direccionable.
- La cantidad de casas de la cuadra es la cantidad de direcciones de la memoria.
- La cantidad de bits necesarios para numerar las casas es la cantidad de bits que necesitamos para distinguir las direcciones de memoria.
- La capacidad del colectivo (o bus) es el tamaño de la palabra.

¡Ahora sí, arranquemos!

# ¿Cuántos bits son necesarios para poder direccionar la memoria en los siguientes casos?

- Memoria de 2 GB con direccionamiento a byte "Cuadra de 2 GB, con casas de tamaño 1 byte"
  - #direcciones =  $\frac{2 \text{ GB}}{1 \text{ B}/dir} = \frac{2 \times 2^{30} \text{B}}{1 \text{ B}/dir} = 2^1 \times 2^{30} \ dir$
  - #bits de direccionamiento =  $\log_2(2^1 \times 2^{30}) = 31 \ bits$
- 2. Memoria de 2 GB con direccionamiento a 16 bits
  - #direcciones =  $\frac{2 \text{ GB}}{2 \text{ B}/dir} = 2^{30} dir$
  - #bits de direccionamiento =  $log_2(2^{30}) = 30 \ bits$
- 3. Memoria de 16 MB con direccionamiento a nibble(4 bits)
  - ▶ #direcciones =  $\frac{16 \text{ MB}}{4 \text{ } b/dir} = \frac{2^4 \times 2^{20} B \times (8b/B)}{4 \text{ } b/dir} = 2^5 \times 2^{20} \ dir$
  - #bits de direccionamiento =  $\log_2(2^5 \times 2^{20}) = 25 \ bits$

## ¿Qué hicimos?

Para saber la cantidad de direcciones que teníamos que direccionar en cada caso, usamos la siguiente fórmula:

$${\rm cantidad\ de\ direcciones} = \frac{{\rm tama\~no\ de\ la\ memoria}}{{\rm unidad\ de\ direccionamiento}}$$

Una vez encontrada la cantidad de direcciones de memoria, utilizamos el logaritmo en base 2 para calcular la cantidad de bits necesarios para poder hacer referencia a todas las direcciones de memoria.

#### Nuestro primer diseño de formato de instrucción

Diseñaremos una nueva máquina de propósito general, llamada  $\operatorname{TuringAround}$ . La misma cuenta con direcciones de 6 *bits*, palabras de 8 *bits* y direccionamiento a *byte*. Además posee 8 registros de proposito general:  $R_0 \ldots R_7$  de 8 *bits*.

## Nuestro primer diseño de formato de instrucción

El set de instrucciones es el siguente:

| Instrucción         | Efecto   |
|---------------------|--|
| MOV $R_x$ , $R_y$   | $R_x \leftarrow R_y$   |
| LOAD d              | $R_0 \leftarrow [d]$   |
| STORE d             | $[d] \leftarrow R_0$   |
| ADD1 R <sub>x</sub> | $R_x \leftarrow R_x + 1$   |
| SUB1 R <sub>x</sub> | $R_x \leftarrow R_x$ - 1   |
| JNE cte3            | si $R_0 \neq 0$ se incrementa el PC en cte3                                |
| WAIT                | no hace nada   |
| SET                 | Pone en 0 el valor de todos los registros                                  |
| ROUNDR              | Pone en $R_0 \leftarrow R_7$ y $R_i \leftarrow R_{i-1}$ para $0 < i < 8$   |
| ROUNDL              | Pone en $R_7 \leftarrow R_0$ y $R_i \leftarrow R_{i+1}$ para $0 \le i < 7$ |

donde cte3 es una constante de 3 bits en complemento a 2, y  $x,y\in \left[ 0,7\right]$ 

#### TURINGAROUND- Memoria

- ¿Cuál es el tamaño máximo de memoria que podrá tener TURINGAROUND? ¿Cuál debe ser el tamaño (en bits) del program counter (PC)? ¿Por qué?
- ▶ El tamaño máximo de la memoria será  $2^6 \times byte$ , es decir, 64 bytes. El PC tendrá 6 bits puesto que allí se guardan direcciones de memoria y este es el tamaño que se requiere para almacenar una dirección.

#### TURINGAROUND- Formato de instrucción

 Diseñar un formato de instrucción de longitud fija para el set de instrucciones dado.

| Instrucción         | Efecto   |
|---------------------|--|
| MOV $R_x$ , $R_y$   | $R_x \leftarrow R_y$   |
| LOAD d              | $R_0 \leftarrow [d]$   |
| STORE d             | $[d] \leftarrow R_0$   |
| ADD1 R <sub>x</sub> | $R_x \leftarrow R_x + 1$   |
| SUB1 R <sub>x</sub> | $R_x \leftarrow R_x$ - 1   |
| JNE cte3            | si $R_0 \neq 0$ se incrementa el PC en cte3                                |
| WAIT                | no hace nada   |
| SET                 | Pone en 0 el valor de todos los registros                                  |
| ROUNDR              | Pone en $R_0 \leftarrow R_7$ y $R_i \leftarrow R_{i-1}$ para $0 < i < 8$   |
| ROUNDL              | Pone en $R_7 \leftarrow R_0$ y $R_i \leftarrow R_{i+1}$ para $0 \le i < 7$ |

donde cte3 es una constante de 3 bits en complemento a 2, y  $x,y\in [0,7]$ 

Posible solución:

#### TURINGAROUND- Extendiendo el formato de instrucción

- Decidir si es posible agregar más instrucciones sin operandos o no. En caso de ser posible indicar cuántas.
- ▶ Es posible agregar más instrucciones sin operandos. Faltan usar las tiras del 11 011 100 al 11 011 111 (4 en total), y del 11 100 000 al 11 111 111 (4  $\times$  8 = 32). Por lo tanto, se pueden agregar 36 instrucciones sin operandos.

#### TURINGAROUND- Pseudo-instrucciones

- ► Los usuarios de TuringAround van a necesitar muy frecuentemente sumarle a un registro el valor de una constante, pero el *set* de instrucciones no provee la operación "ADD Rx, N" cuyo efecto es Rx ← Rx + N, que se usará para N igual a 2, 3 ó 7. Dado que NO es posible modificar el *set* de instrucciones, ¿es posible dotar de un mecanismo para que el programador pueda hacer uso de esta funcionalidad? ¿Cómo?
- ► Es posible. Simplemente hay que repetir la instrucción ADD1 R<sub>x</sub> 2, 3 ó 7 veces en función de cuánto valga N. Entonces, en el código del ensamblador lo que vamos a tener es que primero chequea el valor de N y luego decide cuántas veces debe ejecutar ADD1 para poder simular el ADD R<sub>x</sub> N.

## Preguntas

¿Preguntas?

#### Lo que viene

Con lo visto hasta ahora pueden realizar la práctica 4.

Martes 3 de octubre 17hs. Taller de Seguimiento.