

Práctica 1: Torres de Hanói



ITESO

Universidad Jesuita
de Guadalajara

Organización y Arquitectura de Computadoras
25 de octubre 2023

Profesor:

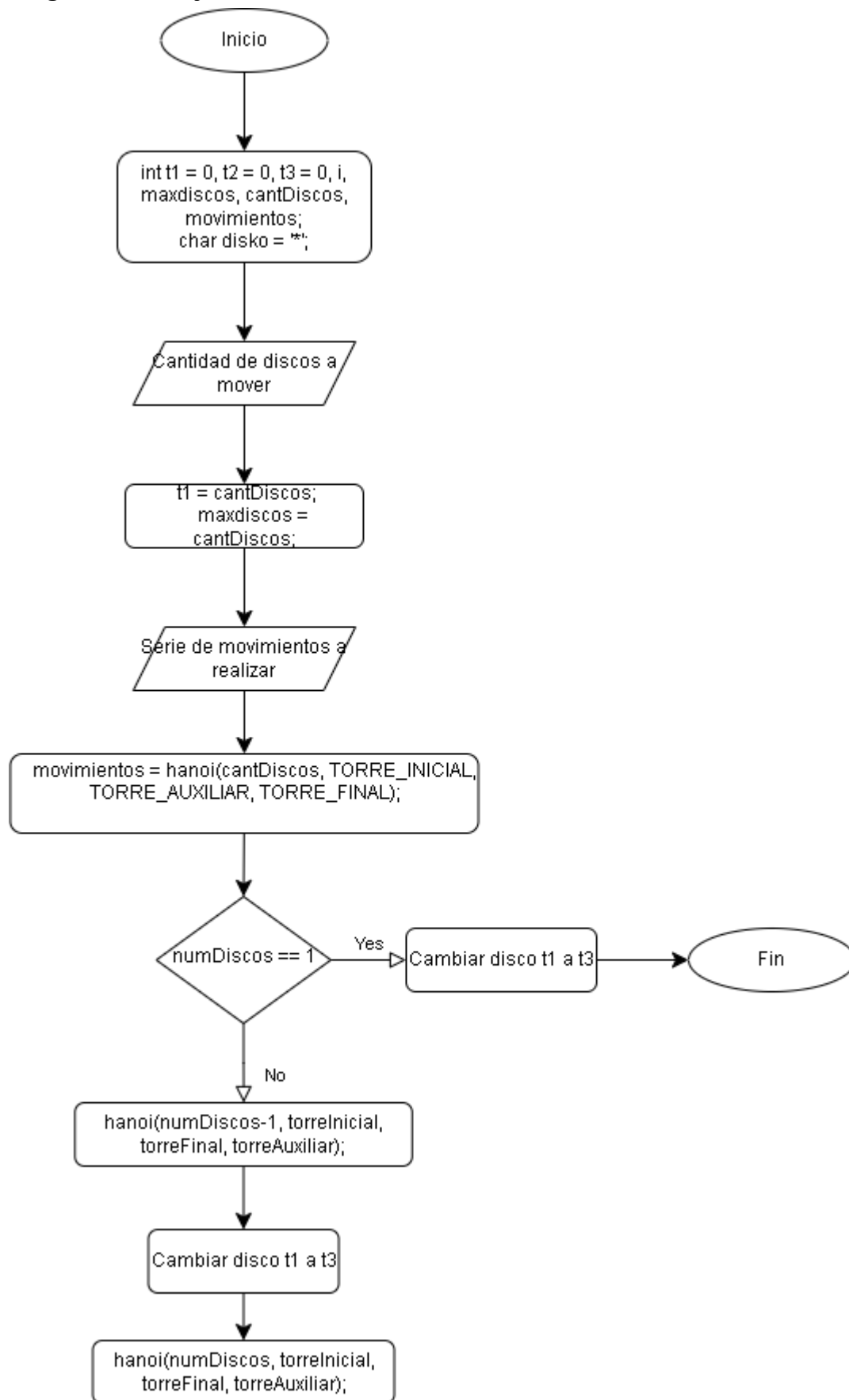
Juan Pablo Ibarra Esparza

Equipo:

Luis Raúl Acosta Mendoza 739199

Yochabel Martínez Cázares 738438

Diagrama de flujo



Decisiones de diseño

- Para una visualización más fácil, decidimos colocar las torres en el segmento data de forma vertical. Por lo que la torre 1 comienza colocando el disco 1 en la dirección 0x10010000, el resto de discos se colocan de forma incremental dando saltos de 0x20 (32) bytes para cada nivel. La torre 2 comienza en 0x10010004 y la torre 3 en 0x10010008.
- Los discos se mueven de una torre a otra solo en su nivel correspondiente. Por ejemplo, el disco 2 solo se puede mover del nivel 2 de su torre actual al nivel 2 de la torre destino.

Simulación en RARS con 3 discos

Data Segment			
Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)
0x10010000	0x00000001	0x00000000	0x00000000
0x10010020	0x00000002	0x00000000	0x00000000
0x10010040	0x00000003	0x00000000	0x00000000
0x10010060	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x10010080	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x100100a0	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x100100c0	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x100100e0	0x00000000	0x00000000	0x00000000
← → 0x10010000 (.data) ▼			

Data Segment			
Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)
0x10010000	0x00000000	0x00000000	0x00000001
0x10010020	0x00000002	0x00000000	0x00000000
0x10010040	0x00000003	0x00000000	0x00000000
0x10010060	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x10010080	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x100100a0	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x100100c0	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x100100e0	0x00000000	0x00000000	0x00000000
← → 0x10010000 (.data) ▼			

Data Segment			
Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)
0x10010000	0x00000000	0x00000000	0x00000001
0x10010020	0x00000000	0x00000002	0x00000000
0x10010040	0x00000003	0x00000000	0x00000000
0x10010060	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x10010080	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x100100a0	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x100100c0	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x100100e0	0x00000000	0x00000000	0x00000000
← → 0x10010000 (.data) ▼			

Data Segment			
Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)
0x10010000	0x00000000	0x00000001	0x00000000
0x10010020	0x00000000	0x00000002	0x00000000
0x10010040	0x00000000	0x00000000	0x00000003
0x10010060	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x10010080	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x100100a0	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x100100c0	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x100100e0	0x00000000	0x00000000	0x00000000
← → 0x10010000 (.data) ▼			

Data Segment			
Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)
0x10010000	0x00000001	0x00000000	0x00000000
0x10010020	0x00000000	0x00000002	0x00000000
0x10010040	0x00000000	0x00000000	0x00000003
0x10010060	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x10010080	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x100100a0	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x100100c0	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x100100e0	0x00000000	0x00000000	0x00000000
← → 0x10010000 (.data) ▼			

Data Segment			
Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)
0x10010000	0x00000000	0x00000000	0x00000001
0x10010020	0x00000000	0x00000000	0x00000002
0x10010040	0x00000000	0x00000000	0x00000003
0x10010060	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x10010080	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x100100a0	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x100100c0	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x100100e0	0x00000000	0x00000000	0x00000000
← → 0x10010000 (.data) ▼			

Análisis de comportamiento del stack

Se invoca hanoi con $s0 = 3$ y entra a hanoirecursive ya que $s0 \neq 1$

Primera llamada recursiva:

- Push al stack, se decrementa $s0$ a 2 y se intercambian torre auxiliar y torre final.
- Se vuelve a llamar hanoi
- Como $s0 \neq 1$, vuelve a entrar a hanoirecursive

Segunda llamada recursiva:

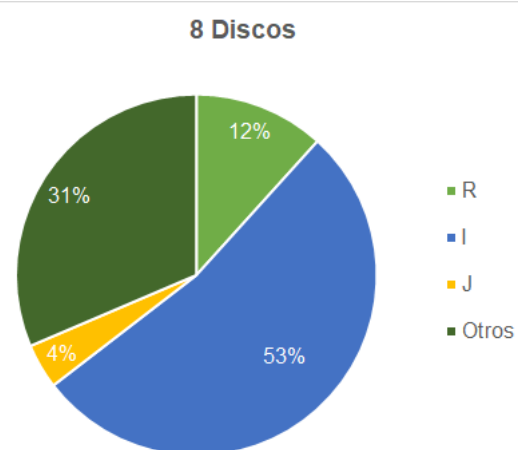
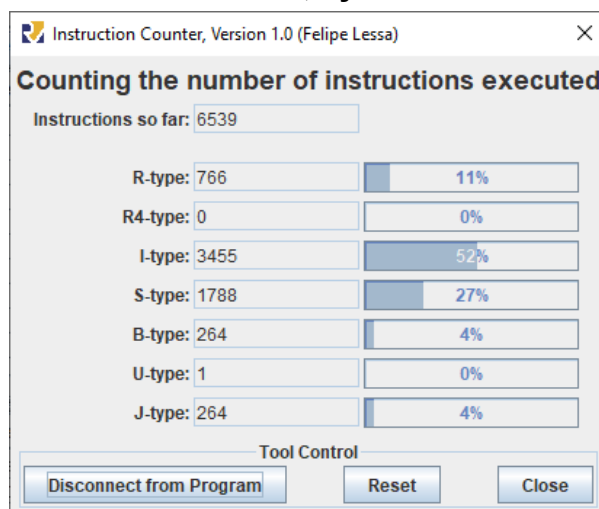
- Push al stack, se decrementa $s0$ a 1 y se intercambia torre auxiliar y torre final.
- Se vuelve a llamar hanoi
- Como $s0 == 1$, se mueve un disco de la torre inicial a la final y se regresa.
- Pop del stack, se mueve un disco de la torre inicial a la final y se vuelve a hacer una 2da llamada recursiva con torre inicial y auxiliar intercambiados.

Tercera llamada recursiva:

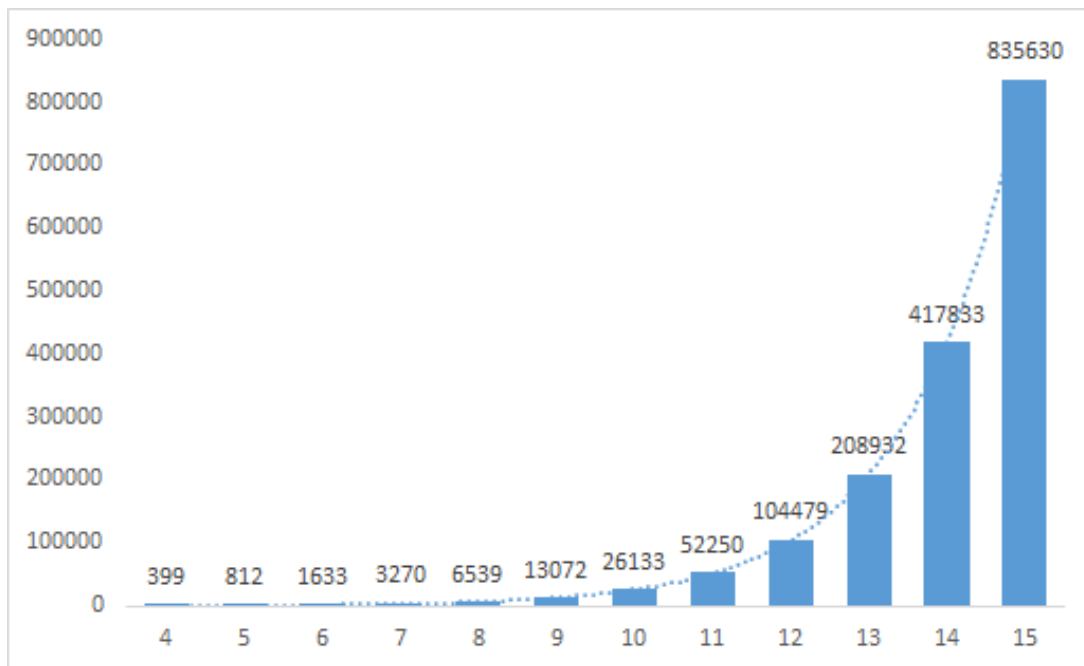
- Mismo procedimiento con la 2da llamada recursiva, solo que este tiene los roles intercambiados.

En el stack se almacenan los valores mencionados para cada vez que se llama a hanoi de forma consecutiva. Una vez que se alcanza la condición de que $s0 == 1$, es cuando se leen los datos del stack en orden inverso al que se ingresaron.

Instruction Count R, I y J con 8 discos



Instruction Count con 4 hasta 15 discos



Conclusiones

Luis: Fue interesante realizar esta práctica, me sirvió para reforzar el cómo se piensa para programar en ensamblador. La parte más difícil considero que fue el movimiento de discos, inicialmente, nuestro plan fue mover un disco del tope de una torre al tope de otra torre, lo que implica tener que encontrar el tope de las torres primero. Lo resolvimos cambiando el diseño al que está ahora especificado más arriba, puesto que funciona de forma más fácil y directa.

Yochabel: Esta práctica fue una buena opción ya que se pudo desarrollar todo lo que es traducir un código C a ensamblador. En lo personal siento que la cuestión de las llamadas recursivas fue lo que más se me dificultó traducir, pero en esta práctica fue una manera de desarrollarlo más, el único problema que se tuvo al momento de realizarlo fue el mover los discos de un principio ya que llegaba un momento en el que se iban a direcciones equivocadas, pero al final se pudo resolver.