Práctica de Laboratorio 1: Secuencia de Fibonacci en MIPS32

Nombre del Estudiante

Julio 2025

1. Implementación de recursividad en MIPS32

- Mecanismo: Llamadas anidadas mediante jal con gestión manual de contexto
- Rol de la pila (\$sp):
 - Almacena dirección de retorno (\$ra)
 - Preserva argumentos (ej. \$a0 con valor actual de n)
 - Guarda resultados intermedios
 - Maneja crecimiento dinámico: addi \$sp, \$sp, -12 (reserva) y addi \$sp, \$sp, 12 (liberación)

2. Riesgos de desbordamiento y mitigación

Riesgo	Causa	Mitigación
Stack overflow	Recursión profunda (n ¿1000)	Limitar n 40
Integer overflow	fib(47)	Validar n 46
Heap overflow	Memoria dinámica con n grande	Liberar memoria con sbrk negativo

3. Comparación: Iterativo vs. Recursivo

Característica	Iterativo	Recursivo	
Complejidad temporal	O(n)	$O(2^n)$	
Uso memoria	Heap: $4(n+1)$ bytes	Pila: 12n bytes	
Registros usados	Temporales (\$tX)	Preservados (\$sX)	
Legibilidad	Más extenso	Similar a definición matemátic	

4. Diferencias con ejemplos académicos

- Código real incluye:
 - Validación de entrada (n 0)
 - Gestión de memoria dinámica (sbrk)
 - Mensajes de error específicos
 - Interfaz de usuario completa (prompts, formatos)
 - Visualización de secuencia completa (iterativo)
- Ejemplos académicos: Focalizados en algoritmo básico sin manejo de errores

5. Tutorial de Ejecución Paso a Paso en MARS

5.1. Preparación Inicial

- 1. Descargar e instalar MARS (versión 4.5 o superior)
- 2. Configurar:
 - Settings → Memory Configuration → Compact, Data at Address O
 - Settings → Delayed Branches → Disabled

5.2. Ejecución del Fibonacci Iterativo (n=5)

- 1. Cargar y ensamblar:
 - Abrir Fibonacci_Iterativo.asm
 - Ensamblar (F3)
- 2. Flujo de ejecución:
 - a) main: Muestra prompt y lee entrada (ingresar 5)
 - b) Reserva de memoria:
 - addi \$t0, \$s1, 1: \$t0 = 6 (n+1)
 - sll \$a0, \$t0, 2: \$a0 = 24 bytes
 - 1i \$v0, 9: syscall sbrk \rightarrow \$s2 = dirección base (ej: 0x10040000)
 - c) fib_array:
 - sw \$zero, 0(\$s2): fib[0] = 0
 - li \$t0, 1; sw \$t0, 4(\$s2): fib[1] = 1
 - Bucle (i=2 a 5):
 - d) Salida:
 - Muestra: .^{El} número Fibonacci F(5) es: 5"
 - Secuencia completa: "0 1 1 2 3 5"

i	Dirección	Valor
2	0x10040008	1 (0+1)
3	0x1004000C	2 (1+1)
4	0x10040010	3 (1+2)
5	0x10040014	5 (2+3)

5.3. Ejecución del Fibonacci Recursivo (n=3)

1. Cargar y ensamblar: Fibonacci_Recursivo.asm (F3)

2. Flujo de ejecución:

a) main: Lee n=3, llama a fib_rec

b) Pila durante ejecución:

Llamada	\$ra	\$a0	Resultado
$fib_rec(3)$	0x00400034	3	?
$fib_{rec}(2)$	0x004000A8	2	?
$fib_rec(1)$	0x004000A8	1	1
$fib_{rec}(0)$	-	0	0

c) Desarrollo:

- fib_rec(3): Guarda \$ra=0x00400034, \$a0=3. Llama a fib_rec(2).
- fib_rec(2): Guarda \$ra=0x004000A8, \$a0=2. Llama a fib_rec(1) y fib_rec(0).
- fib_rec(1): Retorna $1 \rightarrow \text{guardado en pila de fib_rec(2)}$.
- fib_rec(0): Retorna 0.
- fib_rec(2): Calcula $1+0=1 \rightarrow \text{retorna } 1$.
- fib_rec(3): Recupera resultado fib(2)=1, calcula fib(1)=1 \rightarrow 1+1=2 \rightarrow retorna 2.
- d) main: Recibe 2, muestra "F(3) es: 2"

6. Justificación de enfoque

Iterativo recomendado cuando:

- n > 30 (evita stack overflow)
- \bullet Eficiencia crítica (O(n) vs $O(2^n))$
- Memoria limitada

Recursivo recomendado cuando:

- $n \leq 30$ y claridad ¿rendimiento
- Propósitos educativos

Conclusión: Para MIPS32 el enfoque iterativo es superior en estabilidad y rendimiento.

7. Análisis de resultados

• Límites prácticos:

• Recursivo: n = 40 tarda 10 s

• Iterativo: $n=10^6$ en ¡1s (teórico)

■ Consumo memoria:

• Recursivo: ≈ 12 n bytes (pila)

• Iterativo: 4(n+1) bytes (heap)

Optimizaciones identificadas:

• Iterativo: Almacenar sólo últimos 2 valores (reduce memoria a O(1))

• Recursivo: Memoization (caché de resultados)

Conclusiones

La implementación iterativa es preferible para aplicaciones reales en MIPS32 por su eficiencia y estabilidad, mientras la recursiva sirve como herramienta educativa para demostrar el manejo de pila en llamadas anidadas.