Conceptos y Paradigmas de Lenguajes de Programación - Práctica 6

EJERCICIO 1

- Parámetro: es una forma de compartir datos entre diferentes unidades. Es la más flexible y permite la transferencia de diferentes datos en cada llamada. Proporciona ventajas en legibilidad y modificalidad. Nos permite compartir datos en forma abstracta ya que indican con precisión qué es exactamente lo que se comparte.
- Parámetro real: es un valor u otra entidad utilizada para pasar a un procedimiento o función. Se encuentra en la parte de la invocación.
- Parámetro formal: es una variable utilizada para recibir valores de entrada en una rutina, subrutina, etc. Se encuentra en la parte de la declaración. Es una variable local a su entorno.
- Ligadura posicional: los parámetros formales y reales se ligan según la posición en la llamada y en la declaración.
- Ligadura por palabra clave o nombre: los parámetros formales y reales se ligan por el nombre. Se deben conocer los nombres de los parámetros formales.

EJERCICIO 2

MODO IN	Valor Valor constante
MODO OUT	Por resultado Por resultado de funciones
MODO IN / OUT	Valor - resultado Referencia Nombre

EJERCICIO 3A

TIPO DE PASAJE DE PARÁMETROS	LENGUAJE
MODO IN: Pasaje por valor o por valor constante MODO OUT: Pasta por resultado MODO IN/OUT: Pasaje por referencia	ADA
MODO IN: Pasaje por valor MODO OUT: No tiene un modo OUT explicativo, pero se simula usando punteros (por referencia) MODO IN/OUT: Se usa el pasaje por referencia mediante punteros	С
MODO IN: Pasaje por valor (aunque técnicamente es pasaje por referencia de objetos, pero para tipos primitivos se comporta como pasaje por valor) MODO OUT: No tiene un modo OUT explícito MODO IN/OUT: Pasaje por referencia de objetos, pero los tipos primitivos se comportan como pasaje por valor	RUBY

MODO IN: Pasaje por valor (para tipos primitivos) y pasaje por referencia (para objetos, aunque técnicamente es una referencia a un objeto) MODO OUT: No tiene un modo OUT explícito MODO IN/OUT: NO se permite directamente. Se puede simular mediante el uso de objetos	JAVA
MODO IN: Pasaje por valor para tipos inmutables (int, float, str, etc.) y pasaje por referencia para tipos mutables (listas, diccionarios, etc) MODO OUT: No tiene un modo OUT explícito MODO IN/OUT: Pasaje por referencia para objetos mutables	PYTHON

EJERCICIO 3B

ADA es más seguro que Pascal en el pasaje de parámetros debido a que:

- Requiere especificar el modo del parámetro (in, out, in out), lo que evita errores de lectura o escritura indebida.
- Hace verificaciones estrictas en compilación, como el uso correcto de tipos y parámetros.
- Controla mejor el aliasing, reduciendo errores por referencias múltiples a la misma variable.

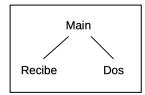
En cambio, Pascal no distingue claramente entre estos modos, lo que puede llevar a errores más difíciles de detectar.

EJERCICIO 3C

En ADA, el manejo de parámetros in out depende del tipo de dato y se hace de forma segura y controlada. Aquí tienes una explicación resumida:

- · Parámetros in out en ADA según el tipo de dato:
- 1. **Tipos escalares** (números, booleanos, caracteres): El compilador generalmente <u>pasa</u> <u>por copia</u>: crea una copia local del valor, y al final de la subrutina <u>copia el resultado de vuelta</u>. Esto evita efectos colaterales no deseados, como interferencias con otras variables.
- 2. **Tipos compuestos** (arrays, registros, objetos): Puede usarse <u>pasaje por referencia</u> (o una optimización equivalente) para evitar copias costosas. Esto permite modificar directamente el objeto original, pero ADA asegura que el aliasing esté controlado.
- 3. **Tipos con restricciones** (subtipos, tipos derivados): ADA verifica en tiempo de ejecución que los valores modificados aún cumplan las restricciones del tipo. Esto ayuda a evitar errores como desbordamientos o violaciones de rangos.
- Ventajas del enfoque de ADA
- Seguridad: evita errores por aliasing y mantiene la integridad de los datos.
- Claridad: el modo 'in out' deja claro que la variable será leída y modificada.
- Eficiencia: permite optimizaciones dependiendo del tipo de dato.

EJERCICIO 4-A



<u>EJERCICIO 4-B</u> (consultar: cuando es por referencia tengo q poner el parámetro en el reg de activación del procedimiento q lo recibe? con la flecha que apunta al procedimiento q contiene la var?)

i- MODO IN/OUT: Referencia.

Cadena estática

i- MODO IN/OUT: Referencia.

Cadena dinámica

ii- MODO IN: Valor. Cadena estática

ii- MODO IN: Valor. Cadena dinámica

*1	Reg Act Main PR LE LD j: 3 m: 2 i: 1 Procedure Recibe Procedure Dos VR	write (i, j, m); Imprime 1, 3, 2	*2	Reg Act Dos PR LE: *1 LD: *1 m: 5 9 VR	write (i, j, m); Imprime 1, 3, 9	*3	Reg Act Recibe PR LE:*1 LD:*2 x:45 y:38 VR	write (x, y, i, j, m); Imprime 5, 8, 1, 3, 9
----	--	--	----	---	--	----	--	--

iii- MODO IN/OUT: Valor-Resultado Cadena estática

*1	Reg Act Main PR LE LD j: 3 5 m: 2 6 i: 1 5 Procedure Recibe Procedure Dos VR	write (i, j, m); Imprime 5, 5, 6	*2	Reg Act Dos PR LE: *1 LD: *1 m: 5 VR	write (i, j, m); Imprime 5, 5, 5	*3	Reg Act Recibe PR LE:*1 LD:*2 x: 4 5 y: 3 5 VR	write (x, y, i, j, m); 5 → Este valor se alocara en i cuando termine el procedure 5 → Este valor se alocara en y cuando termine el procedure Imprime 5, 5, 1, 3, 6
----	---	--	----	---	--	----	--	--

iii- MODO IN/OUT: Valor-Resultado

Cadena dinámica

*	Reg Act Main PR LE LD j: 3 8 m: 2 i: 4 5 Procedure Recibe Procedure Dos VR	write (i, j, m); Imprime 5, 8, 2	*2	Reg Act Dos PR LE: *1 LD: *1 m: 5 9 VR	write (i, j, m); Imprime 5, 8, 9	*3	Reg Act Recibe PR LE:*1 LD:*2 x:45 y:38 VR	write (x, y, i, j, m); 5 → Este valor se alocara en i cuando termine el procedure 8 → Este valor se alocara en y cuando termine el procedure Imprime 5, 8, 1, 3, 9	
---	--	--	----	---	--	----	--	--	--

iii- MODO IN/OUT: Nombre

Cadena estática

*1	Reg Act Main PR LE LD j: 3 5 m: 2 6 i: 4 5 Procedure Recibe Procedure Dos VR	write (i, j, m); Imprime 5, 5, 6	*2	Reg Act Dos PR LE: *1 LD: *1 m: 5 VR	write (i, j, m); Imprime 5, 5, 5	*3	Reg Act Recibe PR LE:*1 LD:*2 x: †i ->*1 y: †j ->*1 VR	write (x, y, i, j, m); Imprime 5, 5, 5, 5, 6	
----	--	--	----	---	--	----	--	--	--

iii- MODO IN/OUT: Nombre

Cadena dinámica

*1	Reg Act Main PR LE LD j: 3 8 m: 2 i: 4 5 Procedure Recibe Procedure Dos VR	write (i, j, m); Imprime 5, 8, 2	*2	Reg Act Dos PR LE: *1 LD: *1 m: 5 9 VR	write (i, j, m); Imprime 5, 8, 9	*3	Reg Act Recibe PR LE:*1 LD:*2 x: †i -> *1 y: †j -> *1 VR	write (x, y, i, j, m); Imprime 5, 8, 5, 8, 9
----	---	--	----	---	--	----	--	--

iii- MODO OUT: Resultado

Cadena estática y dinámica

No es posible, se produce un error al ejecutar m:=m+1+y, ya que y no fue inicializada, lo mismo con x:=i+x+j.

EJERCICIO 4-C

Si existió, en Resultado. Explicado en el inciso anterior.

EJERCICIO 4-D

El error explicado anteriormente se da tanto en la cadena estática como en la dinámica. Para el resto de tipos de pasaje de parámetros se realizaron las cadenas estáticas y dinámicas.

EJERCICIO 5

- a) Para conseguir esos resultados se debe usar MODO IN/OUT por Referencia en los 3 parámetros.
- **b)** Para conseguir esos resultados se debe usar MODO IN/OUT por Referencia para los parámetros **iteración** y **vit** y MODO IN por Valor para el parámetro **vector**.
- c) Para conseguir esos resultados se puede usar MODO IN por Valor o MODO IN / OUT por Valor/Resultado en cada uno de los parámetros cuales fuera.

EJERCICIO 6

• Un valor entero: un único valor se comporta exactamente igual que el pasaje por referencia. (Se lee y modifica correctamente)

- Una constante: es equivalente a por valor. (No se puede modificar)
- Un elemento de un arreglo: puede cambiar el suscripto entre las diferentes referencias. (Se accede y modifica correctamente)
- Una expresión: se evalúa cada vez.

EJERCICIO 7-A

Cadena estática

*1	Reg Act Uno PR LE LD y: 16 15 1 2 16 15 z: 2-3 3 r1[1]: 2 r1[2]: 2 3 r1[3]: 2 r1[4]: 2 4 r1[5]: 2 r1[6]: 2 r2[1]: 1 r2[2]: 1 2 3 4 r2[3]: 1 3 5 r2[4]: 1 Procedure Dos VR	for y:= 1 to 6 do write (r1(y)); for y:= 1 to 5 do write (r2(y)); Imprime 2 3 2 4 2 2 1 4 5 5 1 1	*2	Reg Act Dos PR LE: *1 LD: *1 x: †r1[y + r2(y)] -> *1 t: †r2[z] -> *1 io:> y (*1) y: 2 3 Procedure Dos VR	3 → Este valor se alocara en z cuando termine el procedure	*3	Reg Act Dos PR LE:*2 LD:*2 t1:†t ->*2 Procedure Tres VR	*4	Reg Act Tres PR LE:*3 LD:*3 VR
----	---	---	----	--	---	----	---	----	--

EJERCICIO 7-B

Cadena dinámica

*1	Reg Act Uno PR LE LD y: 16 15 1 2 16 15 z: 2-3 3 r1[1]: 2 r1[2]: 2 3 r1[3]: 2 r1[4]: 2 4 r1[5]: 2 r1[6]: 2 r2[1]: 1 r2[2]: 1 2 3 4 r2[3]: 1 3 5 r2[4]: 1 r2[5]: 1 Procedure Dos VR	for y:= 1 to 6 do write (r1(y)); for y:= 1 to 5 do write (r2(y)); Imprime 2 3 2 4 2 2 1 4 5 5 1 1	*2	Reg Act Dos PR LE: *1 LD: *1 x: fr1[y + r2(y)] -> *1 t: fr2[z] -> *1 io:> y (*1) y: 2 3 Procedure Dos VR	3 → Este valor se alocara en z cuando termine el procedure	*3	Reg Act Dos PR LE:*2 LD:*2 t1:ft -> *2 Procedure Tres VR	*4	Reg Act Tres PR LE:*3 LD:*3 VR	
----	--	---	----	--	--	----	--	----	--	--

EJERCICIO 8-A

Shallow/Superficial: busca donde se ejecutará la función pasada como parámetro / "busco los parámetros donde fue llamada" (parecido a la cadena dinámica)

Deep/Profunda: se busca en el entorno donde está definida/declarada la función pasada como parámetro "busco los parámetros donde fue declarada" (parecido a la cadena estática)

EJERCICIO 8-B EJERCICIO 9-A EJERCICIO 9-B EJERCICIO 10-A EJERCICIO 10-B