SEMANTICA OPERACIONAL Formas de comunicación entre las rutinas

- También llamadas Subprogramas. Son una **Unidad de Programa** (función, procedimiento)
- Están formadas por un conjunto de sentencias que representan una acción abstracta
- Permiten al programador definir una nueva operación a semejanza de las operaciones primarias ya integradas en el lenguaje
- Permiten ampliar a los lenguajes, dan modularidad, claridad y buen diseño
- Se <u>lanzan</u> con una **llamada** <u>explícita (se invocan por</u> su nombre) y luego retornan a algún punto de la ejecución (responden al esquema call/return)
 - Los subprogramas son el ejemplo más usual y útil 7 presente desde los primeros lenguajes ensambladores.

- Formas de Subprogramas
 - Procedimientos (ejecutar una acción)
 - Funciones (devolver un valor)

Semánticamente distintos, veamos sus características

- Formas de Subprogramas
 - Procedimientos
 - Un procedimiento es una construcción que permite dar nombre a un conjunto de sentencias y declaraciones asociadas que se usarán para resolver un subproblema dado.
 - Brindará una solución de código más corta, comprensible y fácilmente modificable.
 - Permiten al programador definir y <u>crear nuevas</u> <u>acciones/sentencias</u>.
 - El programador las invocará
 - Pueden no recibir ni devolver ningún valor.
 - Los resultados los produce en <u>variables no locales</u> o en <u>parámetros</u> que cambian su valor.

- Formas de Subprogramas
 - Funciones
 - Mientras que un procedimiento ejecuta un grupo de sentencias, una función además devuelve un valor al punto donde se llamó.
 - El valor que recibe la función se usa para calcular el valor total de la <u>expresión</u> y devolver algún valor.
 - Permite al programador <u>crear nuevas operaciones.</u>
 - Similar a las funciones matemáticas ya que hacen algo y luego devuelven un valor y no producen efectos colaterales.
 - Se las invoca dentro de expresiones y lo que calcula eemplaza a la invocación dentro de la expresión.

10

Siempre deben retornar un valor.

Rutinas/Subprogramas

Conclusiones:

- Cuando se diseña un subprograma el programador se concentra en el cómo trabajará dicho subprograma.
- Cuando se usa un subprograma se ignorará el cómo. Sólo interesará el qué me permite hacer. (La implementación permanece oculta)
 Abstracción
- Con una sola definición se pueden crear muchas activaciones. La definición de un subprograma es un patrón para crear activaciones durante la ejecución.
- Un subprograma es la implementación de una acción abstracta y su invocación representa el uso de dicha abstracción.
- Codificar un subprograma es como si hubiéramos incorporado una nueva sentencia a nuestro lenguaje.

- Si las unidades programa utilizan variables locales no hay problema.
- Si las unidades programa utilizan variables que no son locales hay 2 formas:
 - 1. A través del acceso al ambiente no local (estoy compartiendo variables que son de otra unidad con un acceso no local, es menos claro, puede llevar a más errores) (se usa cadena estática o dinámica)
 - 2. A través del uso de parámetros (es la forma mejor y más clara)

A través del acceso al ambiente no local

- Ambiente no local implícito
- Ambiente común explícito

1) A través del acceso al ambiente no local

- Ambiente no local implícito
 - Es automático
 - Utiliza alguna de las 2 reglas:
 - regla de alcance dinámico (quién me llamó y busco el identificador)
 - regla de alcance estático (dónde está contenido y busco el identificador)

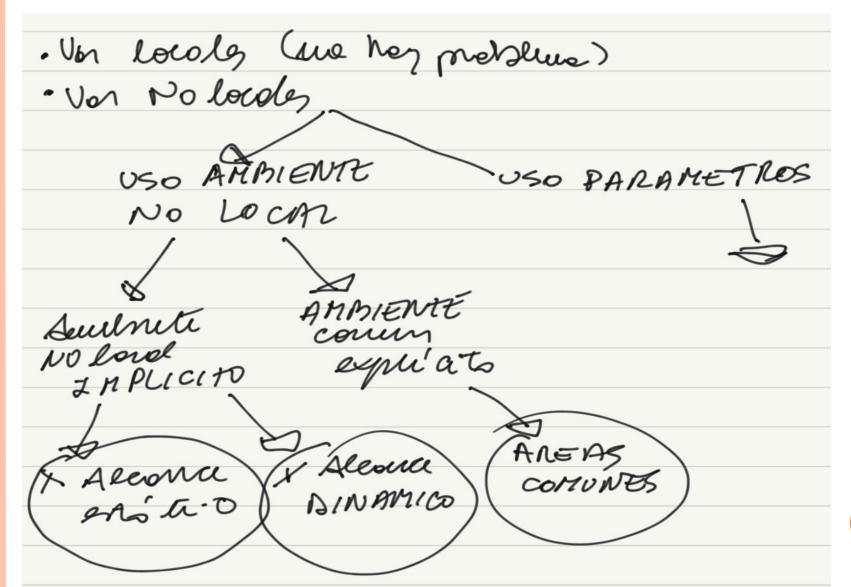
```
Procedure Main;
  var x,z,n: integer;
  Procedure A1()
      var m: integer;
      Begin
      m:=3; x:=x+m+1; z:=z+1+n;
      end;
  Procedure A2()
       var x, z: integer;
       Procedure A3();
          var z, n: integer;
          begin
          n:=3; z:= x + n; A1();
          end;
      begin
      x:= 1; z:= x + n; A3();
      end;
  begin
  x:=2; z:=1; n:=4; A2();
  end.
```

¿Que valores resultarán?

- todos usan x z n
- Main Ilama A2(),
- A2() llama a A3(),
- A3() llama a A1(),

Dependerá de alcance dinámico o estático

- A través del acceso al ambiente no local
 - Ambiente común explícito
 - Permite definir áreas comunes de código
 - El programador debe especificar que es lo comparte
 - Cada lenguaje tiene su forma de realizarlo
 - Ejemplos :
 - ADA: uso de paquetes con cláusula PAKAGE (para Tipos Abstractos de Datos - TAD)
 - PL/1: variables externas con cláusula DECLARE,
 - FORTRAN: area comun con cláusula COMMON



2) Pasaje de Parámetros

- Parámetro Real (Argumento): Es un valor u otra entidad que se pasa a un procedimiento o función.
 - Están colocados en la parte de la invocación de la rutina
- Parámetro Formal (Parámetro): es una variable utilizada para recibir valores de entrada en una rutina, subrutina etc.
 - Están colocados en la parte de la declaración de la rutina

El pasaje de parámetros es mejor, ya que el uso intensivo de accesos al ambiente no local puede provocar alguna pérdida de control, y provocar que las variables terminen siendo visibles donde no es necesario y llevar a errores.

¿Qué otras ventajas tienen el uso de parámetros respecto a la forma de compartir accediendo al ambiente no local?

Ventajas del Pasaje de Parámetros

- Brinda distintas posibilidades de compartir cosas (que veremos más adelante)
- Permite enviar distintos parámetros en distintas invocaciones a las rutinas
- Más flexibilidad, se pueden transferir más datos y de diferente tipo en cada llamada
- Permite compartir en forma más abstracta, solo especificamos el nombre a argumentos y parámetros) y el tipo de cada cosa que se comparta

Ventajas del Pasaje de Parámetros

- Ventajas en protección: el uso intensivo de accesos al ambiente no local decrementa la seguridad de las soluciones ya que las variables terminan siendo visibles aun donde no es necesario o donde no debería.
- Ventajas en legilibilidad: Permite al programador encontrar más fácilmente los errores. (Ej. Si transformo en rutinas o funciones a los que les paso valores, es más fácil depurar y encontrar errores y no chequear cada repetición en el código)
- Esto le da modificabilidad, si hay errores uno se focaliza en qué cosas estoy compartiendo, que argumentos y parámetros estoy utilizando y su tipo.

una buena cualidad de un programador es minimizar el acceso a datos no locales!!

Parámetros formales en declaración

```
Program Alcance(output);

FUNCTION suma (a:integer; b:integer): integer;
begin
suma:= a + b;
end;
begin
writeln('La suma es:', suma( 7, 3));
end.
```

Parámetros reales en invocación

¿Los parámetros formales son variables locales?

¿Qué datos pueden ser los parámetros reales?

• ¿Los parámetros formales son variables locales? Si, Un parámetro formal es una variable local a su entorno.

Se declara con una sintaxis particular a cada lenguaje. Sirve para intercambiar información entre la función/rutina que hace la llamada y la que la recibe.

• ¿Qué datos pueden ser los parámetros reales? Un parámetro real puede ser un valor, entidad, expresión, y otros, que pueden ser locales, no locales o globales, y que se especifican en la llamada a una función/rutina dentro de la unidad llamante.

Lo importante es que depende de cada lenguaje y hay que conocerlos

Vinculación de los Parámetros

Momento de vinculación de PR y PF: comprende la <u>evaluación</u> de los parámetros reales y la <u>ligadura</u> con los parámetros formales

Evaluación:

1. En general antes de la invocación primero se evalúan los parámetros reales, y luego se hace la ligadura. Se verifica que todo esté bien antes de transferir el control a la unidad llamada.

Ligadura:

- Por posición: Se corresponden con la posición que ocupan en la lista de parámetros. Van en el mismo orden
- Por Nombre o palabra clave: Se corresponden con el nombre por lo tanto pueden estar colocados en distinto orden en la lista de parámetros.

 Evaluación de los parámetros reales y ligadura con los parámetros formales

Ejemplo:

• en **Python light llamo** con <u>ligadura por nombre</u>

```
P(y => 4; x => z);
Procedure P (x: IN integer, y: IN float)
llamo P(4,Z) y recibe P(Z,4)
```

 Desventaja, cuando invocas hay que conocer/recordar el nombre de los parámetros formales para poder hacer la asignación. Esto puede llevar a cometer errores.

- Evaluación de los parámetros reales y ligadura con los parámetros formales
- Cada lenguaje es distinto y hay que conocerlos para evitar errores.
 - En Ada se pueden usar ambos métodos.
 - En C++, Ada, Python, JavaScript, los parámetros formales pueden tener valores por defecto, no es necesario listarlos todos en la invocación. Se debe realizar una asignación de los valores de los pará metros en la cabecera de la función.

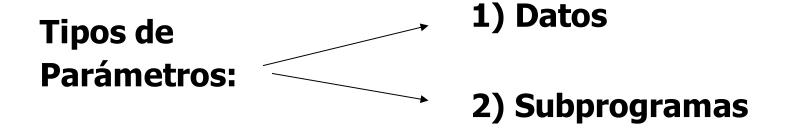
```
function saludar(nombre = 'Miguel Angel') {
  console.log('Hola ' + nombre);
}
```

Ej. JavaScript

Esta función recibe un parámetro llamado "nombre", con un valor predeterminado. Este valor se asignará en caso que invocar a la función no le pasemos nada.

```
saludar();
```

Eso produciría la salida por consola "Hola Miguel Angel".



- Cada uno tiene distintos subtipos
- Depende de cada lenguaje

1) Datos pasados como Parámetros

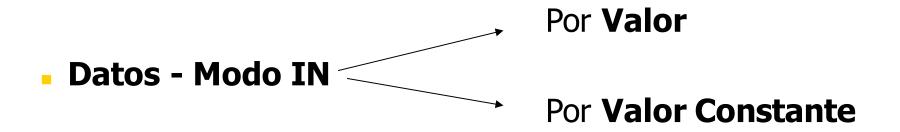
Hay diferentes formas de transmitir los parámetros hacia y desde el programa llamado.

Desde el punto de vista semántico de los parámetros formales pueden ser:

- Modo IN: El parámetro formal recibe el dato desde el parámetro real. La conexión es al inicio, se copia y se corta la vinculación
- Modo OUT: se invoca la rutina y cuando esta termina devuelve el parámetro formal al parámetro real. La conexión es al final
- Modo IN/OUT: El parámetro formal recibe el dato del parámetro real y el parámetro formal le envía el dato al parámetro real al finalizar la rutina. La conexión es al inicio y al final



Diferentes formas de transmitir los parámetros



Conexión al inicio

Datos - Modo IN - por Valor:

- El valor del parámetro real se usa para inicializar el correspondiente parámetro formal al invocar la unidad.
- Se transfiere el dato real y se copia
- En este caso el parámetro formal actúa como una variable local de la unidad llamada, y crea otra variable.
- la conexión es al inicio para pasar el valor y se corta la vinculación.
- Es el mecanismo por default y el más usado

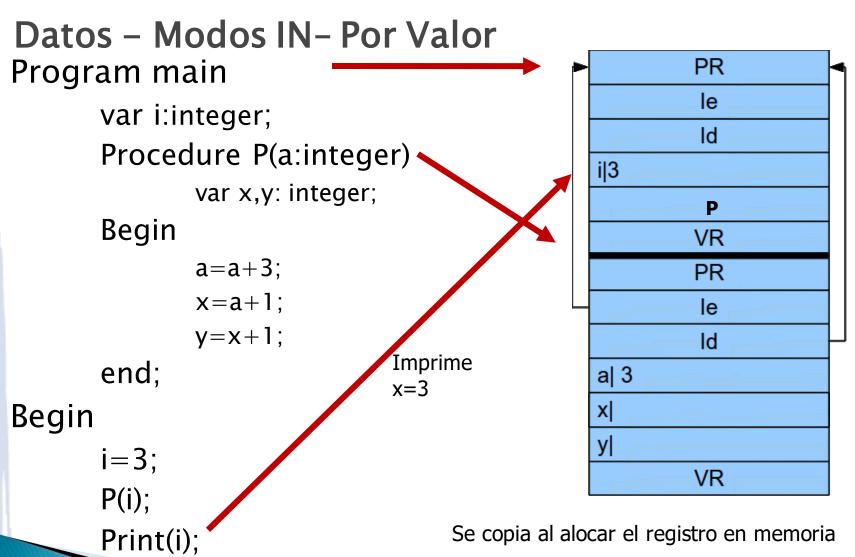
Desventaja:

- consume tiempo para hacer la copia de cada parámetro
- consume almacenamiento para duplicar cada dato (pensar grandes volúmenes)

Ventaja:

- protege los datos de la unidad llamadora, el parámetro real no 30 se modifica.
- No hay efectos negativos o colaterales

Veamos **ejemplos** de cómo funciona el **pasaje de parámetros**, como es el **manejo de la pila (stack)**, y como se crea el **registro de activación** para contener los objetos necesarios para su ejecución, eliminándolos una vez terminada.



End.

Datos - Modo IN - Por valor constante:

- Se envía un valor, pero la rutina receptora no puede modificarlo, es decir queda con un valor fijo que no se puede cambiar.
- No indica si se realiza o no la copia. (dependerá del lenguaje)
- La implementación debe verificar que el parámetro real no sea modificado.
- No todos los lenguajes permiten el modo IN con pasaje por valor constante.

Ejemplos:

```
C/C++ usa const en declaración
void ActualizarMax( const int x, const int y )
{if ( x > y ) Max= x ;
    else Max= y ;}
```

Datos - Modo IN - Por valor constante:

Desventaja:

 requiere realizar más trabajo para implementar los controles.

Ventaja:

- protege los datos de la unidad llamadora
- el parámetro real no se modifica

Datos - Modo OUT Por Resultado
 Por Resultado de funciones

El PF devuelve al PR. Conexión al final de la ejecución de la rutina

Datos - Modo OUT - Por Resultado:

- El valor del parámetro formal de la rutina se copia al parámetro real al terminar de ejecutarse la unidad que fue llamada.
- El parámetro formal es una variable local del entorno de la rutina
- El parámetro formal es una variable sin valor inicial porque no recibe nada.
 - Debemos inicializar de alguna forma
 - si el lenguaje no lo hace por defecto.
 - Si no puede traer problemas.

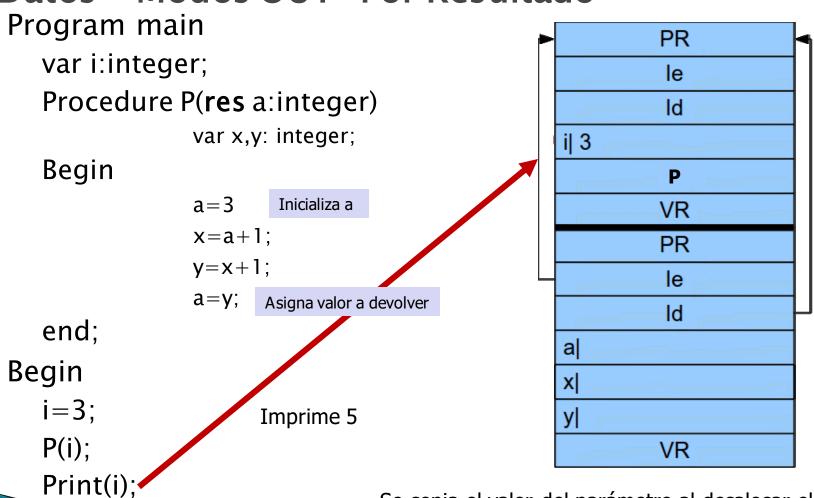
Datos - Modo OUT - Por Resultado:

- Desventajas:
 - Consume tiempo y espacio porque hace copia al final
 - Debemos inicializar la variable en la unidad llamada de alguna forma (si el lenguaje no lo hace por defecto)

Ventaja:

 protege los datos de la unidad llamadora, el parámetro real no se modifica en la ejecución de la unidad llamada

Datos - Modos OUT- Por Resultado



Se copia el valor del parámetro al desalocar el registro de memoria en el registro que llamó al proc o fun.

- Datos Modo OUT Por Resultado de funciones:
 - Es el resultado que me devuelven las funciones.
 - Remplaza la invocación en la expresión que contiene el llamado.
 - Puede devolverse de distintas formas según lenguaje:
 - return como en Python, C, etc.,
 - nombre de la función (ultimo valor asignado) que se considera como una variable local como en Pascal

```
En C
int f1(int m);

Function F1(m:integer):integer;
begin
return(m)
F1:=m + 5;
end;
```

```
1  int addition(int a, int b)
2  {
3     return (a + b);
4  }
5  int main()
6  {
7     int x = 10;
8     int y = 20;
9     int z;
10
11     z = addition(x, y);
12 }
```

- Datos - Modo IN/OUT Por Valor-Resultado
Por Referencia
Por Nombre

Conexión al inicio y al final

Datos - Modo IN/OUT - Por Valor/Resultado:

El parámetro formal es una variable local que recibe una copia a la entrada del contenido del parámetro real y a la salida el parámetro real recibe una copia de lo que tiene el parámetro formal.

Cuando se invoca la rutina, el parámetro real le da valor al parámetro formal (se genera copia) y se desliga en ese momento.

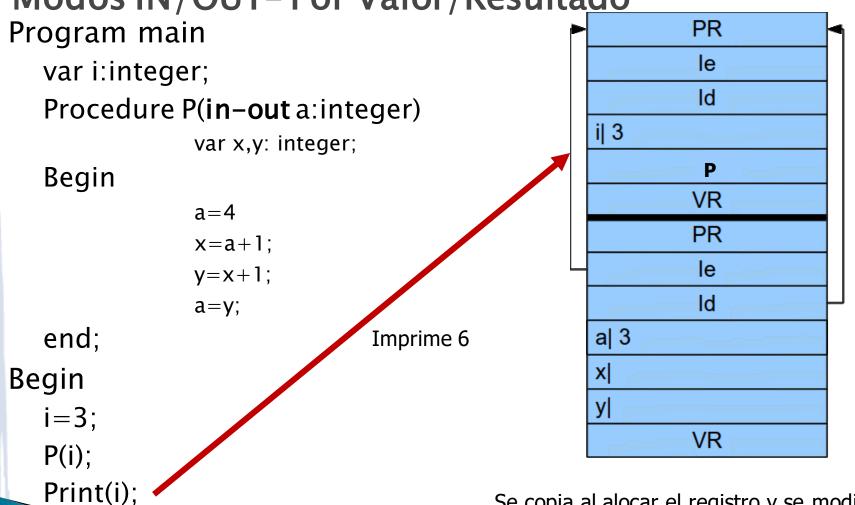
La rutina trabaja sobre ese parámetro formal pero no afecta al parámetro real trabaja sobre su copia. Cada referencia al parámetro formal es una referencia local.

una vez que termina de ejecutar el parámetro formal le devuelve un valor al parámetro real y lo copia.

Se dice que hay una ligadura y una conexión entre parámetro real y el formal cuando se inicia la ejecución de la rutina y cuando se termina, pero no en el medio.

Tiene las desventajas y las ventajas de ambos.

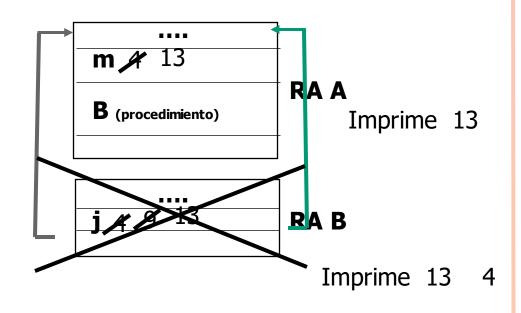
Modos IN/OUT-Por Valor/Resultado



Se copia al alocar el registro y se modifica el parámetro formal al finalizar la ejecución de la rutina.

Modos IN/OUT- Por Valor/Resultado

```
Procedure A ();
var m:integer;
Procedure B (valor-
resultado j:integer);
      begin
       j:=j+5; j:=j+m;
       write (j,m);
      end;
begin
 m:=4; B(m);
 write (m);
end;
```



Se copia al alocar el registro y se modifica el parámetro formal al finalizar la ejecución de la rutina.

Datos - Modos IN/OUT- Por Referencia:

- También llamada por "variable"
- No es copia por valor es por referencia.
- Se asocia la dirección (I-valor) del PR al PF.
- La conexión es al inicio y permanece hasta el final
- El PF será una variable local a su entorno que contiene la dirección al PR de la unidad llamadora que estará entonces en un ambiente no local.
 - Así se extiende el alcance de la rutina (aliasing situation)
- Cada referencia al PF será a un ambiente no local, entonces cualquier cambio que se realice en el PFI dentro del cuerpo del subprograma quedará registrado en el PR. El cambio será automático.
- El PR queda compartido por la unidad llamadora y llamada. Será bidireccional.

Datos - Modos IN/OUT— Por Referencia:

Desventajas:

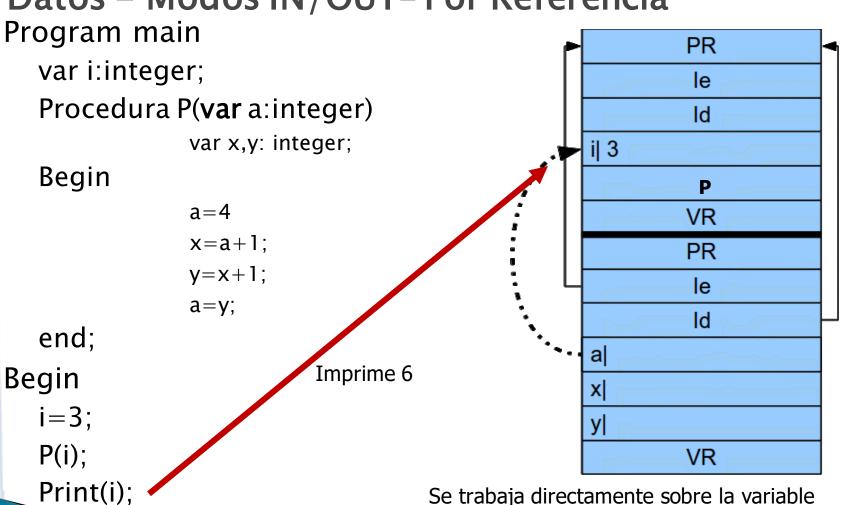
- Se puede llegar a modificar el PR inadvertidamente. Es el peor problema. Se pierde el control y puede llevar a errores
- El acceso al dato es más lento por la indirección a resolver cada vez que se invoque.
- Se pueden generar alias cuando dos variables o referencias diferentes se asignen a la misma dirección de memoria.
- Estas cosas afectan la legibilidad y por lo tanto la confiabilidad, se hace muy difícil la verificación de programas y depuración de errores

Datos - Modos IN/OUT— Por Referencia:

Ventajas:

- Ya que no se realizan copias de los datos será eficiente en espacio y tiempo sobre todo en grandes volúmenes de datos
- La indirección es de bajo costo de imple mentar por muchas arquitecturas

Datos - Modos IN/OUT- Por Referencia



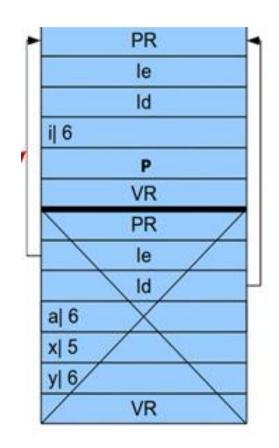
Se trabaja directamente sobre la variable referenciada

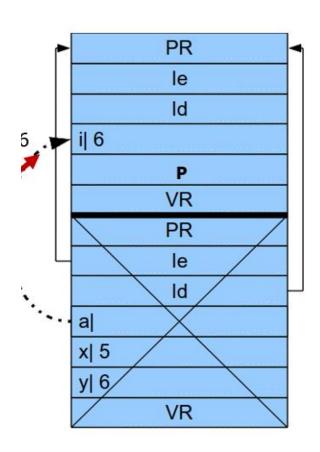
Por Referencia también es conocido por Variable

Parámetros - Comparación

Por Valor/Resultado

Por Referencia





Comparación de ambas modalidades: Mismo resultado Semánticamente distinto

Datos - Modos IN/OUT- Por Referencia

```
Procedure A ();
var m:integer;
Procedure B (var j:integer);
      begin
       j:=j+5; j:=j+m;
       write (j,m);
      end;
begin
 m:=4; B(m);
 write (m);
end;
```

```
m / 8 18

B (procedimiento)

RA B
Imprime 18

Imprime 18
```

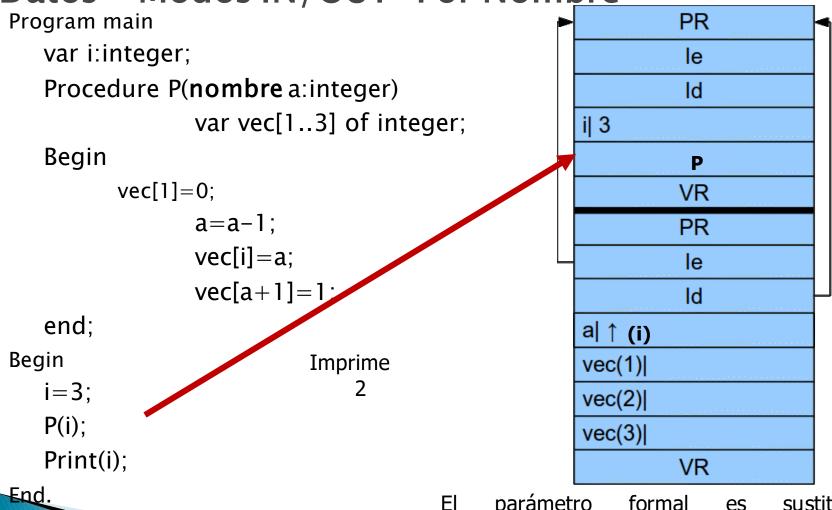
Datos - Modo IN/OUT - Por Nombre:

- El parámetro formal es sustituido "textualmente" por una expresión del parámetro real, más un puntero al entorno del parámetro real (expresión textual, entorno real). Se utiliza una estructura aparte que resuelve esto
- Se establece la ligadura entre parámetro formal y parámetro real en el momento de la invocación, pero la "ligadura de valor" se difiere hasta el momento en que se lo utiliza (la dirección se resuelve en ejecución). Distinto semánticamente a por referencia
- El objetivo es otorgar evolución de valor diferida.
- No es de los más utilizados por los lenguajes No se verá en detalle en la materia.

Datos - Modos IN/OUT - Por Nombre (continuación):

- Thunks: es una es una unidad pequeña de código (función) que encapsula y representa a una expresión que pospone su evaluación hasta que sea necesario. Es un concepto clave en la evaluación perezosa/diferida
- Para implementar el pasaje por Nombre se utilizan:
 - los thunks que son procedimientos sin nombre.
 - Cada aparición del parámetro formal se reemplaza en el cuerpo de la unidad llamada por una invocación a un thunks,
 - en el momento de la ejecución activará al procedimiento que evaluará el parámetro real en el ambiente apropiado.

Datos - Modos IN/OUT-Por Nombre



El parámetro formal es sustituído textualmente apuntando al parámetro real. Que significa a?

Datos - Modos IN/OUT-Por Nombre

```
Procedure A ();
    var m:integer;
a: array[1..10] of integer;
```

Procedure B (nombre j:integer);

begin

j:=j+5;m:=m+1;

j:=j+m; write (j,m);end;

begin

end;

for m=1 to 10 begin a[m]=m; end; m:=4; B(a[m]);write (m);

RAA Imprime 5 B (procedimiento) RA B Imprime 10 5

> **Es fundamental preguntarse** ¿qué significa "a(m)" en el registro de activación del "llamante". Este es el secreto del parámetro por nombre. Calcula la dirección durante la ejecución

54

Datos - Modos IN/OUT- Por Nombre (continuación):

- Desventajas y ventajas:
 - Es un método que extiende el alcance del parámetro real, pero esto mismo puede llevar a errores.
 - Posee evaluación diferida al ejecutar
 - Es más lento ya que debe evaluarse cada vez que se lo usa. (ej si es un loop se evalúa cada vez)
 - Es difícil de implementar y genera soluciones confusas para el lector y el escritor.

Pasaje de parámetros en algunos lenguajes:

- C:
 - Por valor, (si se necesita por referencia se usan punteros).
 - permite pasaje por valor constante, agregándole const
- Pascal:
 - Por valor (por defecto)
 - Por referencia (opcional: var)
- C++:
 - Similar a C
 - Más pasaje por referencia
- Java:
 - Sólo copia de valor. Pero como las variables de tipos no primitivos son todas referencias a variables anónimas en el HEAP, el paso por valor de una de estas variables constituye en realidad un paso por referencia de la variable.
 - La estructura de datos primitiva es un tipo de estructura de datos que almacena datos de un solo7 tipo. Ejemplos son los enteros, los caracteres y los flotantes, etc.
 - La estructura de datos **no primitiva** es un tipo de estructura de datos que **puede almacenar datos de más de un tipo**. Ejemplos **son los arrays, TAD, listas, etc.**

Pasaje de parámetros en algunos lenguajes (continuación):

PHP:

- Por valor, (predeterminado).
- Por referencia (&)

RUBY:

Por valor. Pero al igual que Python si se pasa es un objeto "mutable" (objeto que puede ser modificado), no se hace una copia sino que se trabaja sobre él.

■ Python:

■ Envía objetos que pueden ser "inmutables" o "mutables" (objeto que pueden ser o no modificados). Si es inmutable actuará como por valor y, si es mutable, ejemplo: listas, no se hace una copia, sino que se trabaja sobre él.

- Pasaje de parámetros en algunos lenguajes (continuación):
 - ADA: usa varios
 - Por copia modo IN (por defecto)
 - Por resultado modo OUT
 - IN-OUT.
 - Para los tipos de datos primitivos indica que es por valor-resultado
 - Para los tipos no primitivos, y datos compuestos (arreglos, registros) se hace por referencia

Los tipos primitivos de datos proveídos por Ada son seis

- 1. Integer : Tipo que abarca los enteros positivos y negativos Natural : Este tipo de dato contiene números positivos más el cero.
- 2. Positive: Solamente permite números positivos.
- 3. Float: Tipo que almacena cualquier número real
- 4. Char: Guarda un carácter.
- 5. String: Almacena un número definido de caracteres.
 - Particularidad de ADA:
 - En las funciones solo se permite el paso por copia de valor, lo cual evita parcialmente la posibilidad de efectos colaterales.

· VAR NO LOCALES AMBIENTE PARMETROS NO LOCAL SUBPROBRAMAS IN-OUT VALOR Represes VALOR RESOLT RESOLT UALOR Const FUNCIONES PERUT

2) Subprogramas como Parámetro:

- En algunas situaciones es conveniente o necesario poder usar nombres de subprogramas como parámetro para ejecutar alguna acción.
- En general se usa con funciones matemáticas
- No lo incorporan todos los lenguajes.
- Algunas cosas pueden ser confusas de resolver (chequeo de tipos de subprogramas, subprogramas anidados, etc.).

2) Subprogramas como Parámetro: Ejemplos:

- Un programa que trabaja con un arreglo al que se le debe aplicar un proceso de ordenamiento, y no siempre es el mismo. Sería natural que el nombre del procedimiento que ordena sea un parámetro más.
- Un lenguaje que no proporciona manejo de excepciones, el nombre de la rutina que haría las veces del manejador podría ser un parámetro subprograma.

Ada no contempla los subprogramas como valores. Utiliza unidades genéricas en su defecto (se verá más adelante)

Pascal permite que una referencia a un procedimiento sea pasada a un subpograma

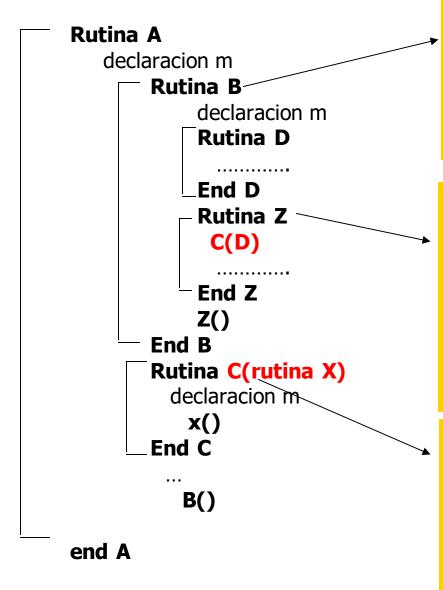
C no permite pasaje de funciones como parámetros (si punteros a funciones)

 Ambiente de referencia para las referencias no locales dentro del cuerpo del subprograma pasado como parámetro.

Debe determinarse cuál es el ambiente de referencia no local correcto para un subprograma que se ha invocado y que ha sido pasado como parámetro.

- Cuando un procedimiento que se pasó como parámetro se ejecuta, puede tener problemas con referencias que hay dentro del procedimiento.
- Si hay una variable que no pertenece a él y no es local entonces surge el problema a dónde va a buscarla porque este es un procedimiento que se mandó como parámetro
 - Si el lenguaje sigue la cadena estática para buscar su referencia se pregunta dónde está contenido este procedimiento, ahí no hay problema
 - Si el lenguaje sigue la cadena dinámica entonces se pregunta quién lo llamó.
 - Hay distintas posturas que mencionaremos brevemente

- Ambiente de referencia para las referencias no locales dentro del cuerpo del subprograma pasado como parámetro.
 - Hay varias opciones para resolverlo:
 - Ligadura shallow o superficial: El ambiente de referencia, es el del subprograma que tiene declarado el parámetro formal del subprograma. Ejemplo: SNOBOL. (usarán este en la práctica)
 - Ligadura deep o profunda: El ambiente es el del subprograma donde está declarado el subprograma usado como parámetro real. Se utiliza en los lenguajes con alcance estático y estructura de bloque.
 - <u>Ligadura ad hoc:</u> El ambiente del subprograma donde se encuentra el llamado a la unidad que tiene un parámetro subprograma. Menos fiable (Poco natural)



Ambiente para el caso de "**Profundo**".

Unidad donde está
declarado el subprograma
parámetro real:
Procedimiento B (deep)

Ambiente para el caso **ad hoc.**

Unidad donde se encuentra el llamado a la unidad que tiene un parámetro subprograma

Procedimiento Z

Ambiente para el caso de "Superficial".

Unidad donde está declarado el parámetro formal: Procedimiento C (Shallow)

- Unidades genéricas
 - Son una opción para lenguajes que no permiten pasar parámetros de tipo subprogramas
 - Una unidad genérica es una unidad que puede instanciarse con parámetros formales de distinto tipo.

Por ejemplo, una unidad genérica que ordena elementos de un arreglo podrá instanciarse para que ordene elementos enteros, flotantes, etc.

Permiten compartir cosas, procesos, procedimientos o lo que se defina, **y reutilizar así código**

- El caso de las Unidades genéricas
 - Las unidades genéricas no se usan directamente, sino sólo para crear instancias no genéricas a partir de ellas.
 - Las unidades genéricas representan una plantilla mediante la cual se indica al compilador cómo crear unidades no genéricas
 - Como pueden usarse diferentes instancias con diferentes subprogramas proveen la funcionalidad del parámetro subprograma.

Ada permite crear unidades genéricas, con parámetros que se pueden concretar para diferentes instancias de la unidad, consiguiendo de esta manera la reutilización de código.

Unidades genéricas

- Se debe anteceder la declaración de la unidad correspondiente con la palabra "generic";
- los parámetros formales de la unidad se sitúan en la zona comprendida entre la palabra "generic" y el comienzo de la declaración de la unidad.
- Para crear una instancia de una unidad genérica hay que especificar un nombre para la unidad no genérica que el compilador va a construir y los parámetros reales genéricos a utilizar en el lugar de los formales

Unidades genéricas (ADA)

```
generic
  type Item is private;
package Generic_Swap is

procedure Swap(A : in out Item; B : in out Item);
end Generic_Swap;
```

Este paquete define un parámetro genérico Item, que representa cualquier tipo de datos. La función Swap toma 2 parámetros de tipo Item y los intercambia.

```
Copy code
with Ada.Text_IO; use Ada.Text_IO;
with Generic_Swap;
procedure Main is
   -- Importar el paquete genérico
   package Int_Swap is new Generic_Swap(Integer);
  package Float_Swap is new Generic_Swap(Float);
   -- Declarar variables
  X, Y : Integer := 10;
  A, B: Float := 3.14;
begin
   -- Intercambiar valores de variables enteras
  Int_Swap.Swap(X, Y);
  Put_Line("After swapping integers: X = " & Integer'Image(X) & ", Y = " & Inte
   -- Intercambiar valores de variables de punto flotante
  Float_Swap.Swap(A, B);
  Put_Line("After swapping floats: A = " & Float'Image(A) & ", B = " & Float'Im
end Main;
```

Se utilizan 2 instancias del paquete genérico Generic_Swap para crear versiones especializadas de la función Swap para los tipos Integer y Float. Luego, se utilizan estas versiones especializadas para intercambiar los valores de variables de tipo Integer y Float

Bibliografía

- GHEZZI C. JAZAYERI M.: Programming language concepts. John Wiley and Sons. (1998) 3er. Ed
- SEBESTA: Concepts of Programming languages. Benjamin/Cumming. (2010) 9a. Ed.
- David A. Watt, William Findlay: Programming language design concepts (2004)
- Maurizio Gabbrielli and Simone Martini: Programming Languages: Principles and Paradigms (2010)