

Rutinas

- Conjunto de sentencias que representan acción abstracta.
- Representan una unidad de programa.
- Amplían el lenguaje
- El ejemplo mas usual y útil presente desde los primeros lenguajes ensambladores son las subprogramas, unidades de programa con llamada explicita, que responden al esquema de call/return.
- A nivel de diseño permite definir una operación creada por el usuario a semejanza de las operaciones primarias integradas en el lenguaje

Rutinas

- Formas de subprogramas
 - Procedimientos
 - Definen nuevas sentencias creadas por el usuario.
 - Los resultados los produce en variables no locales o en parámetros que cambian su valor.
 - En general se los llama procedimientos.
 - Funciones
 - Define un nuevo operador.
 - Similar a las funciones matemáticas ya que solo producen un valor y no producen efectos laterales.
 - Se las invoca dentro de expresiones y el valor que produce reemplaza a la invocación dentro de la expresión

Formas de compartir datos entre diferentes unidades:

- A través del acceso al ambiente no local
- A través del uso de parámetros

- A través del acceso al ambiente no local
 - Ambiente común explícito
 - Ambiente no local implícito
 - Utilizando regla de alcance dinámico
 - Utilizando regla de alcance estático

Pasaje de Parámetros

- Argumento: Es un valor u otra entidad que se pasa a un procedimiento o función. (parámetro real)
- Parámetro: El parámetro es una expresión (u otra construcción) que produce un argumento. Es un identificador a través del cual un procedimiento puede acceder a un argumento. (parámetro formal)

¿Qué ventajas tiene respecto forma de compartir accediendo al ambiente no local?

- Pasaje de Parámetros
 - El pasaje de parámetros es el mas flexible y permite la transferencia de diferentes datos en cada llamada.
 - Proporciona ventajas en legibilidad y modificabilidad.
 - Nos permiten compartir los datos en forma abstracta ya que indican con precisión qué es exactamente lo que se comparte

Parámetros formales

```
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

¿Los parámetros formales son variables locales? ¿Qué datos pueden ser los parámetros reales?

Evaluación de los parámetros reales y ligadura con los parámetros formales

- Evaluación:
 - En general en el momento de la invocación primero se evalúa los parámetros reales, y luego se hace la ligadura antes de transferir el control a la unidad llamada.
- Ligadura:
 - Posicional: Se corresponden con la posición que ocupan en la lista
 - Palabra clave o nombre: Se corresponden con el nombre por lo tanto pueden estar colocados indistintamente en la lista.

```
Procedure P (x: IN integer, y: IN float)
```

$$P(y => 4; x => z);$$

- Clases de parámetros: Datos y Subprograma
 - Parámetros datos

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

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

- Modo IN: El parámetro formal recibe el dato desde el parámetro real
- **Modo out:** El parámetro formal envía el dato al parámetro real
- Modo IN/OUT: El parámetro formal recibe el dato 10 del parámetro real y el parámetro formal le envía el dato al parámetro real

Por Valor

Modo IN

Por Valor Constante

Por Valor:

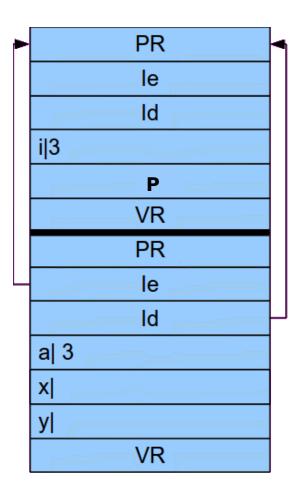
- El valor del parámetro real se usa para inicializar el correspondiente parámetro formal al invocar la unidad.
- Se transfiere el dato real.
- En este caso el parámetro formal actúa como una variable local de la unidad llamada.

Desventaja: consume el tiempo para hacer la copia y el almacenamiento para duplicar el dato.

Ventaja: protege los datos de la unidad llamadora, el parámetro real no se modifica.

Modos IN- Por Valor

```
Program main
      var i:integer;
      Procedure P(a:integer)Imprime
                                x=3
              var x,y: integer;
      Begin
              a = a + 3;
              x=a+1;
              y=y+1;
      end;
Begin
      i = 3;
      P(i);
```



Se copia al alocar el registro en memoria

End.

Print(i);

Por valor constante:

- No indica si se realiza o no la copia, lo que establece es que la implementación debe verificar que el parámetro real no sea modificado.
- Ejemplo: parámetros IN de ADA.

Desventaja: requiere realizar mas trabajo para implementar los controles.

Ventaja: protege los datos de la unidad llamadora, el parámetro real no se modifica

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

Modo OUT

Por **Resultado**

Por Resultado:

Resultado de

- El valor del parámetro formal se copia al parámetro real al terminar de ejecutarse la unidad llamada.
- El parámetro formal es una variable local, sin valor inicial.
- Desventaja:
 - Consume tiempo y espacio
 - Si se repiten los parámetros reales los resultados pueden ser diferentes.
 - Se debe tener en cuenta el momento en que se evalúa el parámetro real
- Ventaja: protege los datos de la unidad llamadora, el parámetro real no se modifica en la ejecución de la unidad llamada

14

Modos OUT- Por Resultado

```
Program main
  var i:integer;
   Procedura P(res a:integer)
               var x,y: integer;
  Begin
               a=3
               x=a+1:
               y=x+1;
               a=y;
  end;
Begin
  i = 3;
  P(i);
   Print(i);
```

PR le ld i| 3 **VR** PR le ld VR

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

Imprime

Por resultado de funciones:

• El resultado de una función puede devolverse con el *return* como en Python, C, etc., o como en Pascal en el *nombre de la función* (ultimo valor asignado) que se considera como una variable local.

 Dicho resultado reemplaza la invocación en la expresión que contiene el llamado.

Modo IN/OUT

Por Valor-Resultado

Por Referencia

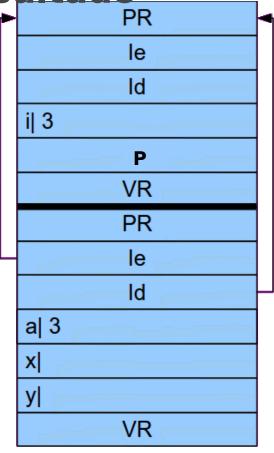
Por Valor/Resultado:

Por **Nombre**

- Copia a la entrada y a la salida de la activación de la unidad llamadora.
- 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.
- Cada referencia al parámetro formal es una referencia local.
- Tiene las desventajas y las ventajas de ambos.

Modos IN/OUT- Por Valor/Resultado

```
Program main
  var i:integer;
  Procedura P(in-out a:integer)
                                    Imprime
               var x,y: integer;
  Begin
               a=4
               x=a+1;
               y=x+1;
               a=y;
  end;
Begin
  i = 3;
  P(i);
  Print(i);
```



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

Por Referencia:

- Se transfiere la dirección del parámetro real al parámetro formal.
- El parámetro formal será una variable local a la unidad llamadora que contiene la dirección en el ambiente no local.
- Cada referencia al parámetro formal será a un ambiente no local.
 Esto significa que cualquier cambio que se realice en el parámetro formal dentro del cuerpo del subprograma quedará registrado en el parámetro real.
- El parámetro real es compartido por la unidad llamada.

Desventajas:

- El acceso al dato es mas lento por la indirección
- Se pueden modificar el parámetro real inadvertidamente
- Se pueden generar alias y estos afectan la legibilidad y por lo tanto la confiabilidad, hacen muy difícil la verificación de programas.

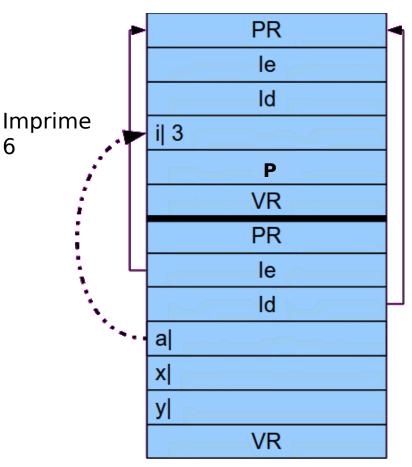
Ventaja:

Eficiente en tiempo y espacio. No se realizan copias del dato

19

Modos IN/OUT- Por Referencia

```
Program main
  var i:integer;
  Procedura P(var a:integer)
               var x,y: integer;
  Begin
               a=4
               x=a+1;
               y=x+1;
               a=y;
  end;
Begin
  i = 3;
  P(i);
  Print(i);
```



Se trabaja directamente sobre la variable referenciada

Por Nombre:

- El parámetro formal es sustituido textualmente por el parámetro real.
 - Es decir 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.
- El objetivo es otorgar mayor flexibilidad a través de esta evolución de valor diferida.
- Si el dato a compartir es:
 - Un único valor se comporta exactamente igual que el pasaje por referencia.
 - Si es una constante es equivalente a por valor.
 - Si es un elemento de un arreglo puede cambiar el suscripto entre las distintas referencias
 - Si es una expresión se evalúa cada vez

cada vez

Modos IN/OUT- Por Nombre

```
Program main
   var i:integer;
   Procedure P(nombre a:integer)
                  var vec[1..3] of integer;
   Begin
                                         Imprime
          vec[1]=0;
                  a=a-1;
                  vec[i]=a;
                  vec[a+1]=1;
   end:
            Si el dato a compartir es:
Begin
            - Un único valor se comporta de
            forma similar al pasaje por
   i = 3;
            referencia.
   P(i);
            - Si es una constante es
   Print(i); equivalente a por valor.
- Si es un elemento de un arreglo
End.
            puede cambiar el suscripto entre
            las distintas referencias
```

PR
le
ld
i 3
Р
VR
PR
le
ld
a ↑ (i)
vec(1)
vec(2)
vec(3)
VR

El parámetro formal es sustituído **Si es una expresión se evalúa** textualmente por el parámetro real

Ejemplo: **Procedure A** (); var m:integer; a: array[1..5] of integer; Procedure B (nombre j:integer); begin i:=i+5; En esta instrucción, j será a(2) en el entorno de A m:=m+1; m pasa a tomar el valor 3 j:=j+m; write (j,m); Escribe $j\rightarrow a(m)\rightarrow a(3)=6$ y m=3 end; En esta instrucción, j será a(3) en el entorno de A, porque m ha sido modificada previamente begin for m=1 to 5 begin a[m]=m; end; m:=2; B(a(m));write (m);

end;

m 1..5,2, 3 a(1):1a(2):2, 7a(3):3, 6a(4):4a(5):5В <u>:</u> a(m)

Por Nombre (continuación):

- Para implementarlo se utilizan los thunks que son procedimientos sin nombre. Cada aparición del parámetro formal se reemplaza en el cuerpo de la unidad llamado por un invocación a un thunks que en el momento de la ejecución activara al procedimiento que evaluará el parámetro real en el ambiente apropiado.
- Es un método mas flexible pero mas lento, ya que debe evaluarse cada vez que se lo usa.
- Es difícil de implementar y genera soluciones confusas para el lector y el escritor.

Pasaje de parámetros en funciones

- Las funciones no deberían producir efectos laterales. Es decir no deben alterar el valor de ningún dato (local ni no local) solo producir un resultado.
- Los parámetros formales deberían ser siempre modo IN. (Ej. ADA)
- Ortogonalidad. Los resultados deberían poder ser de cualquier tipo. (Ej: Ada, ortogonal; Pascal solo permite escalares)

- Pasaje de parámetros en algunos lenguajes:
 - **C**:
 - Por valor, (si se necesita por referencia se usan punteros).
 - C, permite pasaje por valor constante, agregándole const
 - Pascal:
 - Por valor (por defecto)
 - Por referencia (opcional: var)
 - C++:
 - Igual que C más pasaje por referencia
 - Java:
 - El único mecanismo contemplado es el paso por 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.

Python:

Envía objetos que pueden ser "inmutables" o "mutables". 26 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):
 - PHP:
 - Por valor, (predeterminado).
 - Por referencia (&)

RUBY:

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

- ADA:

- Por copia IN (por defecto)
- Por resultado OUT
- IN OUT.
 - Para los tipos primitivos indica por valor-resultado,
 - Para los tipos no primitivos, datos compuestos (arreglos, registro) se hace por referencia
- Particularidad de ADA:
 - En las funciones solo se permite el paso por copia de 27 valor, lo cual evita parcialmente la posibilidad de efectos laterales.

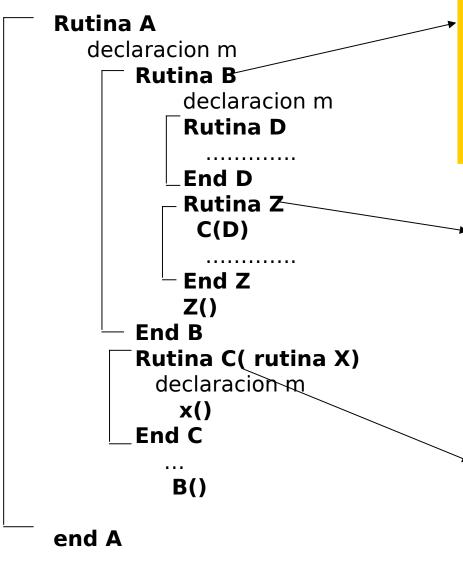
Subprogramas como parámetro:

 En algunas situaciones es conveniente poder manejar como parámetros los nombres de los subprogramas.

Ejemplo: Tenemos un programa que trabaja con un arreglo al que se le debe aplicar un proceso de ordenamiento. Ese proceso no siempre es el mismo.

Sería natural que el nombre del procedimiento que ordena sea un parámetro más.

- 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.
 - Hay varias opciones:
 - Ligadura shallow o superficial: El ambiente de referencia, es el del subprograma que tiene el parámetro formal subprograma. Ejemplo: SNOBOL.
 - Ligadura deep o profunda: El ambiente es el del subprograma donde esta declarado el subprograma usado como parámetro real. Se utiliza en los lenguajes con alcance estático y estructura de bloque.
 - El ambiente del subprograma donde se encuentra el²⁹ Ilamado a la unidad que tiene un parámetro subprograma. Poco natural. (ad hoc)



Ambiente para el caso de "Profundo". Unidad donde está declarado el subprograma parámetro real: Procedimiento B (deep)

El ambiente del subprograma donde se encuentra el llamado a la unidad que tiene un parámetro subprograma Procedimiento Z (ad hoc)

Ambiente para el caso de "Superficial". Unidad donde está el parámetro formal: Procedimiento C (Shallow)

Parámetros - Ejemplo en JS

```
function sub1() {
   var x;
  function sub2() {
       alert(x); //Creates a dialog box with the value of x
  function sub3() {
      var x;
      x = 3;
      sub4(sub2);
   function sub4(subx) {
      var x;
      x = 4;
      subx();
  x = 1;
  sub3();
sub1();
```

Consideremos la ejecución de sub2 cuando se llama en sub4.

> Shallow: el entorno de referencia de esa ejecución es el de sub4, por lo que el la referencia a x en sub2 está vinculada a la x local en sub4, y la salida delel programa es 4.

Profunda: el entorno de referencia de la ejecución de sub2 es el de sub1,entonces la referencia a x en sub2 está vinculada a la x local en sub1, y la salida es 1.

Ad hoc: el ambiente de referencia es el de la x local al llamado ensub3, y la salida es 3.

Probar este ejemplo en https://www.tutorialspoint.com/execute nodejs onlin e.php

Consideraciones para su implementación.

- •En algunos casos, el subprograma que declara un subprograma también pasa ese mismo subprograma como parámetro. En esos casos, alcance profundo y alcance ad hoc son lo mismo.
- •El enlace ad hoc nunca se ha utilizado porque, uno podría suponer que el entorno en el que el procedimiento aparece como parámetro no tiene conexión natural con el subprograma pasado.
- •El enlace superficial no es apropiado para lenguajes con alcance estático con subprogramas anidados. El problema es que el receptor puede no estar en el entorno estático del que envía el parámetro, lo que hace que sea muy poco natural que el procedimiento enviado tenga acceso a las variables del receptor.
- •Es más natural que el entorno de referencia esté determinado por la posición léxica de su definición. Por lo tanto, es más lógico que se utilice el alcance profundo.

- Unidades genéricas
 - 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 elementos enteros, flotantes, etc.
 - Como pueden usarse diferentes instancias con diferentes subprogramas proveen la funcionalidad del parámetro subprograma.

```
generic
     type Elemento is private;
  package Conjuntos is
     type Conjunto is private;
     function Vacio return Conjunto;
     procedure Inserta (E : Elemento; C : in out Conjunto);
     procedure Extrae (E : Elemento; C : in out Conjunto);
     -- pertenencia
     function ">" (E: Elemento; C: Conjunto) return
       Boolean;
     function "+" (X,Y: Conjunto) return Conjunto; -- Unión
     function "*" (X,Y: Conjunto) return Conjunto; --
       Intersección
     function "-" (X,Y: Conjunto) return Conjunto; -- Diferencia
     function "<" (X,Y: Conjunto) return Boolean; -- Inclusión
     No_Cabe: exception;
     private
     Max Elementos : constant Integer:=100;
     type Conjunto is ...;
 end Conjuntos;
package Conjuntos Reales is new Conjuntos (Float);
```

package Conjuntos Enteros is new Conjuntos (Integer);

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.