CADP Final

Tipos de datos definidos por el usuario:

Cuando defino un tipo de dato nuevo, este no puede mezclarse con otros tipos de datos.

ej:

No se puede asignar una variable cadena20 := una variable string[20] porque son de distinto tipo (pascal chequea por tipos)

'Ventajas TDDU:

- Flexibilidad
- Documentacion
- Seguridad

Subrango: Es un tipo ordinal (integer o char) (predefinido o definido por el usuario)

- Es simple
- Es ordinal

```
type
Mayusculas = "A" .. "Z"; //> Puede realizar todas las operaciones de char
//> y solo puede tomar alguno de los valores declarados
```

El subrango se puede utilizar como indice en un for, case, etc.

- Es valido el rango '0' .. '10' ?
 - No es valido porque no es ordinal, '10' es una cadena, no un caracter.
- Es valido el rango '0' .. '9' ?
 - Si es valido porque es un tipo ordinal

Funciones

- Devuelven un unico valor de tipo simple (punteros, subrangos,integer,real,boolean,char, tddu?)
- Debe coincidir el tipo de la variable con el tipo que retorna la funcion

```
function ejemplo (num:integer):integer;
  var
    resultado:integer;
  begin
    ejemplo:=resultado;
end;
```

Cuando invoco a una funcion y lo que devuelve se lo asigno a una variable, esa variable debe ser del mismo tipo. —> retorna a la misma linea que la invoco

Una funcion puede ser invocada desde:

- Estructuras de control
- Asignacion a variables
- Write

```
if (esPar(num)) then ...
ok:= esPar(num);
write(getTexto(variable));
```

Una funcion puede devolver un tipo de dato registro (V O F)

- F. Un registro es un tipo de dato compuesto y las funciones solo devuelven tipos de datos simples.
- Una funcion puede devolver un TDDU simple? (V o F)
 - Si, porque es un tipo de dato simple.

Estructuras de datos

- Clasificacion:
 - o Tipo de elemento: homogenea / heterogenea
 - o Tamaño: estatica / dinamica
 - Tipo de acceso: secuencial / directo
 - Linealidad: lineal / no lineal

Registro

- Heterogeneo
- Estatico
- · Acceso directo
- Lineal

Vector

- Homogenea
- Estatica
- Acceso directo
- Lineal

Lista

- Homogenea
- Dinamica
- · Acceso secuencial
- Lineal

- Si se la cantidad maxima de elementos a almacenar en una estructura, siempre elegimos una estructura estatica?
 - No, saber la cantidad maxima de elementos me da la posibilidad de elegir un vector, y no saberlo me obliga a utilizar una lista. Por lo tanto hay que evaluar que estructura es mas eficiente segun el problema.

Alcance de variables

- Variables globales: pueden ser utilizadas en todo el programa (incluyendo modulos).
- Variable local: Pueden ser utilizadas solo en el proceso que estan declaradas.
- Variables locales al programa: Solo pueden ser usadas en el cuerpo del programa.

Orden de busqueda de variables en modulos:

- 1- Es variable local?
- 2- Es un parametro?
- 3- Es una variable global?
- 4- Si no es ninguna anterior, da error.

Orden de busqueda de variables en programa principal:

- 1- Es variable local?
- 2- Es variable global?
- 3- Si no es ninguna anterior, da error.

Si debemos imprimir el contenido de una variable **sin inicializar,** decimos que imprime basura

Si debemos imprimir el contenido de una variable **no declarada,** decimos que el programada error.

Problemas con variables globales:

- Demasiados identificadores
- Conflictos con los nombres de variables
- Posibilidad de perder integridad de datos

La solucion a estos problemas causados por variables globales es una combinacion de **ocultamiento de datos** (data hiding) y uso de **parametros**

- Ocultamiento de datos: Metodo para ocultar datos y proteger su integridad.
 Los datos exclusivos de un modulo no deben ser accesibles fuera del mismo.
- El uso de parametros significa que los datos compartidos se deben especificar como parametros que se transmiten entre modulos

Parametro por valor: El modulo recibe (sobre una variable local) un valor proveniente de otro modulo o programa principal.

Con el puede realizar operaciones pero no producira ningun cambio ni tendra incidencias fuera del modulo.

Parametro por referencia: El modulo recibe el nombre de una variable (referencia a una direccion) conocida en otros modulos del sistema.

Puede operar con ella y su valor original dentro del modulo, y las modificaciones que se produzcan se reflejaran en los demas modulos que conocen la variable.

- Un parametro por referencia y un parametro por valor pueden coincidir en tamaño?
 - Si, porque un parametro por referencia es un puntero que siempre pesa 4 bytes, y un parametro por valor puede ser un integer que pesa 4 bytes tambien

Modularizacion

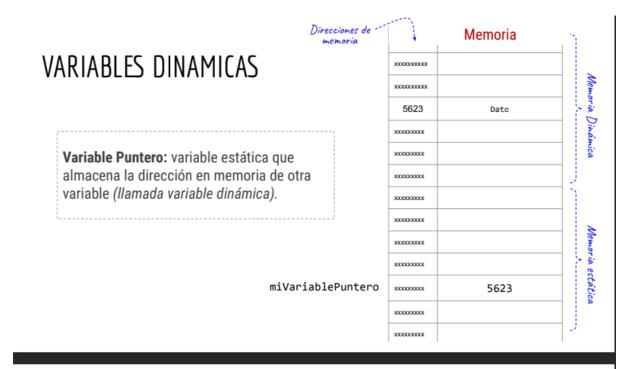
- Descomposicion funcional
- Favorece reusabilidad

Permite aislar los errores producidos con mayor facilidad y se corrigen en menor tiempo.

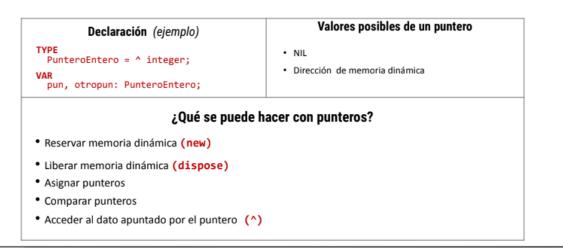
- Beneficios modularizacion:
 - Legibilidad
 - Productividad
 - Reusabilidad
 - Mantenimiento
 - Facilidad crecimiento
- Puede un modulo tener su propio type interno?
 - Si, ya que un modulo es una unidad auto-contenida y puede encapsular tipos propios.
- Es posible utilizar variables globales en un programa modularizado?
 - V, es posible porque son dos formas distintas de comunicación que pueden coexistir.
- Se pueden utilizar variables locales para comunicacion entre modulos?
 - No, porque las variables locales solo tienen alcance local.
- Como se pueden comunicar los modulos?
 - Los modulos pueden comunicarse mediante el uso de parametros y variables globales, aunque estas ultimas no se recomiendan.
- Se puede declarar un tipo nuevo dentro de un modulo? de ser asi, donde puedo declarar variables de ese tipo nuevo?
 - V, porque un modulo es una unidad auto-contenida y puede encapsular tipos propios. Solo se pueden declarar dentro de ese modulo.
- Un programa que utiliza solo variables globales no requiere modularización (V O F)
 - F, la modularizacion ayuda al mantenimiento, legibilidad, depuracion del programa, aunque el mismo utilice variables globales, seria una buena practica que este modularizado.

Punteros

Almacena una dirección de memoria dinamica.



USO DE PUNTEROS



- Cada variable puede apuntar a un unico tipo de dato.
- Siempre ocupa la misma cantidad de memoria estatica
- Puede reservar y liberar memoria dinamica durante ejecucion

Diferencias entre dispose y nil:

CADP – TIPOS DE PUNTERO

DISPOSE -NIL



DISPOSE (p)

Libera la conexión que existe entre la variable y la posición de memoria.

Libera la posición de memoria.

La memoria liberada puede utilizarse en otro momento del programa.



p:=nil

Libera la conexión que existe entre la variable y la posición de memoria.

La memoria sigue ocupada.

La memoria no se puede referenciar ni utilizar.

Cuando un puntero se pasa **por referencia**, lo que se modifica es **la direccion** a la que apunta.

Cuando un puntero se pasa **por valor y se modifica el contenido,** los cambios persistiran.

 $q = p \rightarrow Apuntan a lo mismo$

 $q^{\wedge} = p^{\wedge} \rightarrow Contienen lo mismo$

Si p y q apuntan a lo mismo y se hace dispose, ambos liberan la memoria.

Si se asigna nil a un puntero, la memoria sigue ocupada.

- Siempre es necesario hacer nil para reservar memoria dinamica?
 - No, por ejemplo en el modulo agregarAdelante, se reserva memoria dinamica para el nuevo elemento sin la necesidad de hacer nil antes.

Calculo de memoria

Dinamica: tener en cuenta new y dispose.

 Estatica: tener en cuenta constantes, variables globales y locales al programa.

Punteros siempre ocupan 4 bytes de memoria (siempre revisar tabla)

- No confundir new(v) con new(v[i]).
- Ojo con hacer new o dispose en una posicion de vector invalida (verificar los rangos (si el for empieza el 0 y el vector empieza en 1))

```
type
  vector = array [1..10] of integer;
var
  v:vector;
for:= 0 to 9 do
  new(v[i]); // (no existe v[0] porque el arreglo empieza en v[1])
```

Tiempo de ejecucion

Se tienen en cuenta asignaciones y operaciones aritmeticas.

```
If → 1 ut + cuerpo
```

If / else → Considerar el peor caso

```
for: (3.N + 2) + N.(CUERPO)
```

Si el for tiene indices invertidos, no se ejecuta (-10 downto 10). $n = 0 \rightarrow igualmente$ calcular con la formula

Si n es negativo (como el caso anterior), no se ejecuta, se considera 0, y al no ejecutarse nunca el cuerpo = 0

IGUALMENTE SE CALCULA

```
3.0 + 2 + 0.0 = 2ut
```

A veces no se conoce el valor de n y quedara expresado en funcion de n

while: C.(N + 1) + N.(CUERPO) → VERIFICAR

C: cantidad de condiciones

- while (n > 0) and (ok) do = 3 condiciones → C = 3
- while (n <> 0) and (ok) and (cant < total) do = 5 condiciones → C = 5

Si no conocemos el valor de n, dejamos la formula expresada en valores de n Si n vale 0, igualmente se calcula la formula

Como obtener valor de n?

n = (limite superior - limite inferior) + 1

```
for := 2 to 10 do
for := 1 to 10 do
```

```
N = (10 - 2) + 1 = 9
```

$$N = (10 - 1) + 1 = 10$$

Registro

La unica operacion permitida es la asignacion entre dos variables del mismo tipo.

La unica forma de acceder a los campos es variable.nombreCampo

Como saber si dos registros son iguales? → Verificar campo por campo

- Un tipo de dato registro puede ser homogeneo si todos sus campos son del mismo tipo de dato"
 - F. Un caso particular de que todos los elementos sean del mismo tipo no modifica la caracteristica del tipo de dato registro, el cual es heterogeneo.

Lista

Agregar

```
procedure agregarAdelante (var 1:lista ; elem:dato);
  var
   nue:lista;
  begin
```

```
new(nue);
    nue^.dato := elem;
    nue^.sig := L;
    L := nue;
  end;
procedure agregarAtras (var 1,ult: lista ; elem:dato);
    nue:lista;
  begin
    new(nue);
    nue^.dato := elem;
    nue^.sig := nil;
    if (L = nil) then
      L := nue
    else
      ult^.sig := nue;
    ult := nue;
  end;
procedure insertarOrdenado (var 1:lista; elem:dato);
    nue, act, ant:lista;
  begin
    new(nue);
    nue^.dato := elem;
    act := 1;
    ant := 1;
    while (act <> nil) and (act^.dato < elem) do begin
     ant := act;
     act := act^.sig;
    end;
    if (act = ant) then
      L := nue
    else
      ant^.sig := nue;
    nue^.sig := act;
  end;
```

 Buscar un elemento: Implica recorrer la lista desde el comienzo pasando nodo a nodo hasta encontrar el elemento buscado o que se termine la lista.

Busqueda en lista desordenada

```
function buscar (L:lista ; valor:integer):boolean;
  var
    ok:boolean;
begin
  ok := false;
  while (1 <> nil) and (not ok) do begin
    if (L^.dato = valor) then
```

Busqueda en lista ordenada:

```
function buscar (L:lista ; valor:integer):boolean;
var
   ok:boolean;
begin
   ok:=false;
   while (1 <> nil) and (valor > l^.dato) do
      L := L^.sig;
   if (1 <> nil) and (valor = l^.dato) then
      ok := true;
   buscar := ok;
end;
```

Importa el orden de las condiciones? si, primero siempre se pregunta si es <> nil
y despues si es igual al valor buscado

Insertar un elemento: Se necesita que la lista tenga un orden e implica agregar el elemento de manera que la lista siga ordenada.

```
procedure insertarOrdenado (var L:lista; elem:integer);
  var
    nue,ant,act:lista;
  begin
    new(nue);
    nue^.dato := elem;
    ant:=L;
    act:=L;
    while (act <> nil) and (elem > act^.dato) do begin
     ant := act;
     act := act^.sig;
    end;
    if (act = ant) then
      L := nue
    else
      ant^.sig := nue;
    nue^.sig := act;
  end;
```

• Eliminar: Implica recorrer la lista hasta encontrar el elemento y eliminarlo.

Puede que el elemento no este en la lista.

2 casos:

- El elemento a eliminar sea el primer nodo de la lista
- El elemento a eliminar **no** sea el primer nodo de la lista
- Eliminar primer ocurrencia en lista desordenada

```
procedure eliminarListaDesordenada (var L:lista ; dato:integer);
      act, ant:lista;
    begin
      ant := 1;
      act := 1;
      while (act <> nil) and (dato <> act^.dato) do begin
        ant := act;
        act := act^.sig;
      if (act <> nil) then begin
        if (act = ant) then
          L := L^{\wedge}.sig
        else
         ant^.sig := act^.sig;
        dispose[act];
        act := ant;
      end;
    end;
```

Eliminar todas las ocurrencias en lista desordenada

```
procedure eliminar (var 1:lista ; valor:integer);
var
    ant,act:lista;
begin
    act:= 1;
    ant := 1;
    while (act <> nil) do begin
    if (act^.dato = dato) then begin
        if (act = ant) then
            L := L^.sig
        else
            ant^.sig := act^.sig;
        dispose[act];
        act := ant;
```

```
end
  else begin
    ant := act;
    act := act^.sig;
  end;
end;
end;
```

• Eliminar en lista ordenada primera ocurrencia

```
procedure eliminarListaOrdenada (var L:lista ; dato:integer);
  var
    ant,act:lista;
  begin
    ant := 1;
    act := 1;
    while (act <> nil) and (act^.dato < dato) do begin
      ant := act;
      act := act^.sig;
    end;
    if (act <> nil) and (act^.dato = dato) then begin
      if (act = ant) then
        L := 1^{\cdot}.sig
      else
        ant^.sig := act^.sig
      dispose[act];
      act := ant;
    end;
  end;
```

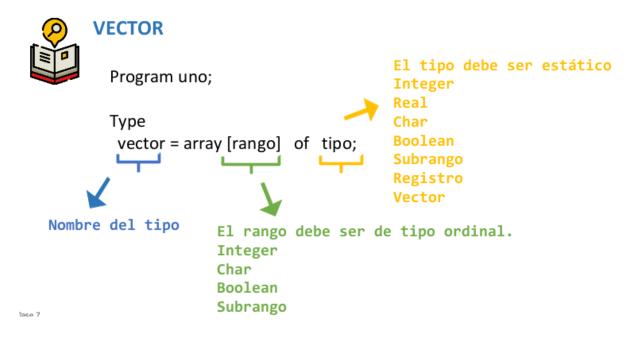
• Eliminar en lista ordenada todas las ocurrencias

```
procedure eliminarListaOrdenadaTodo (var L:lista ; dato:integer);
      ant,act,aux:lista;
    begin
      ant :=1;
      act :=1;
      while (act <> nil) and (dato > act^.dato) do begin
        ant := act;
        act := act^.sig;
      while (act <> nil) and (dato = act^.dato) do begin
        if (act = ant) then begin
          while (act <> nil) and (act^.dato = dato) do begin
            act := act^.sig;
            dispose[ant];
            ant := act;
          end;
          dispose[ant];
          L := act;
```

```
end
else begin
  aux = ant;
while (act <> nil) and (act^.dato = dato) do begin
  ant := act;
  act := act^.sig;
  dispose(ant);
end;
dispose(ant);
aux^.sig = act;
end;
end;
```

- "Nunca es posible acceder al nodo de la posicion N en una estructura de tipo lista".
 - o F, si es posible, si la lista no esta vacia y el nodo N existe
- Puedo utilizar un for para recorrer una lista?
 - Si, pero debo conocer algunas precondiciones como la cantidad de elementos.
- Lista siempre preguntar si no es nil (si pri=nil entonces ult=nil) (nunca se garantiza que la estructura este cargada)
- Si borro varios nodos contiguos en una lista ordenada, el enlace entre ant y act^.sig se realiza una sola vez al final.

Vector



RECORRIDO TOTAL → Implica analizar **todos** los elementos del vector, lo que lleva a recorrer completamente la estructura.

RECORRIDO PARCIAL → Implica analizar los elementos del vector, hasta encontrar aquel que cumple con lo pedido. Puede ocurrir que se recorra todo el vector.

<u>Ej:</u> Informe la primer posición donde aparece un múltiplos de 3. Suponga que los nros leídos son positivos y que **existe al menos un múltiplo de 3**.

```
function posicion (v:vector):integer;
  var
   pos:integer;
  ok:boolean;
begin
  pos := 1;
  ok := true
  while true do begin
   if (v[pos] MOD 3 = 0) then
      ok := false
      else
      pos := pos + 1;
  end;
  posicion := pos;
end;
```

Que cambio si el enunciado no asegura que haya al menos un multiplo de 3?

```
function posicion (v:vector; dimL:integer):integer;
  var
  pos:integer;
  ok:boolean;
begin
  pos := 1;
  ok := true;
  while (pos <= dimL) and ok do begin
  if (v[pos] MOD 3 = 0) then
      ok := false;
  else
      pos := pos + 1;
end;
if (ok = false) then
  posicion := pos
else
  posicion := -1;
end;</pre>
```

Forma correcta de cargar un arreglo utilizando dimesion logica

```
procedure cargar (var v:vector ; var dimL:integer);
var
   num:integer;
begin
   dimL:= 0;
   read(num);
   while ((dimL < dimF) and (num <> 50)) do begin
        dimL := dimL + 1;
        v[dimL] := num;
        read(num);
   end;
end;
```

Operaciones en vectores

• Agregar: Significa agregar al final de los elementos que tiene el vector.

Puede que no se pueda realizar si el vector esta lleno.

- 1- Verificar si hay espacio (dimL < dimF)
- 2- Agregar al final de los elementos ya existentes el nuevo elemento.
- 3- Incrementar la cantidad de elementos actuales.

```
procedure agregar (var v:vector; var dimL:integer; elem:integer; var ok:boolean);
begin
```

```
ok := false;
if (dimL < dimF) do begin
  v[dimL + 1] := elem;
  dimL := dimL + 1;
  ok := true;
end;
end;</pre>
```

 Insertar: Significa agregar en el vector un elemento en una posicion determinada.

Puede que no se pueda realizar si el vector esta lleno o la posicion no es valida.

- 1- Verificar si hay espacio (dimL < dimF)
- 2- Verificar que la posicion sea valida (pos \geq 1 and pos \leq dimL)
- 3- Hacer lugar para poder insertar el elemento
- 4- Incrementar la cantidad de elementos actuales

```
procedure insertar (var v:vector ; var dimL:integer ; elem:integer; pos:integer; var ok);
var
   i:integer;
begin
   ok := false;
if ((dimL + 1) <= dimF) and ((pos >= 1) and (pos <= dimL)) then begin
   for i:= dimL downto pos do
       v[i+1] := v[i];
   v[pos] := elem;
   dimL := dimL + 1;
   ok := true
   end;
end;</pre>
```

• **Eliminar:** Significa borrar logicamente en el vector un elemento en una posicion determinada, o un valor determinado.

Puede que no se pueda realizar si la posicion no es valida, o en el caso de eliminar un elemento si el mismo no esta.

Eliminar de una posicion:

- 1- Verificar que la posicion sea valida (pos \geq 1 and pos \leq dimL)
- 2- Hacer el corrimiento a partir de la posicion y hasta el final

3- Decrementar la cantidad de elementos actuales

```
procedure eliminar (var v:vector ; var dimL:integer; pos:integer; var ok:boolean);
  var
    i:integer;
  begin
    ok := false;
  if (pos >= 1) and (pos <= dimL) then begin
    for i:= pos to dimL-1 do
      v[i] := v[i+1];
    ok := true;
    dimL := dimL - 1;
  end;
end;</pre>
```

• **Buscar:** significa recorrer el vector buscando un valor que puede o no estar en el vector.

<u>Vector desordenado</u>: se debe recorrer todo el vector (en el peor de los casos), y detener la busqueda en el momento que se encuentra el dato buscado o que se termino el vector.

<u>Vector ordenado</u>: Se debe aprovechar el orden → busqueda mejorada y busqueda dicotomica.

```
function buscar (v:vector ; dimL:integer; valor:integer):boolean;
    var
    ok:boolean;
    i:integer;
begin
    i:=1:
    ok := false;
    while (i <= dimL) and (not ok) do begin
        if (v[i] = valor) then
        ok := true
        else
        i := i + 1;
    end;
    buscar := ok;
end;</pre>
```

 Siempre en ejercicios verificar que antes de cualquier operacion, se verifique que dimL ≥ 1 (nunca se garantiza que las estructuras esten cargadas)

- Un vector siempre se utiliza teniendo en cuenta la dimension logica (V O F)
 - No, por ejemplo cuando utilizamos un vector contador, utilizamos el vector teniendo en cuenta la dimension fisica.