

Program final; - 1er llamado fecha febrero 2023

type

fecha = record

dia: integer;

mes: string[50];

end;

Cliente = record

dmi: integer;

f: fecha;

monto: real;

end;

Lista1 = ^modo;

modo = record

info: Cliente;

sig: Lista1;

end;

Registro = record

Dmi: integer;

Cant Compras: integer;

Monto Compras: real;

end;

Lista2 = ^modo;

modo = record

info: Registro;

sig: Lista2;

end;

Procedure Leer Cliente (var c: Cliente); // se dispone

Procedure Insertar por Dmi (var L: Lista1; C: Cliente); // se dispone

Procedure AgregarAtras (var l2, ult: Lista2; r: registro);

var aux: Lista2;

Begin

new (aux);

aux[^].info := r;

aux[^].sig := nil;

If (L2 = nil) then L2 := aux

Else ult[^].sig := aux;

ult := aux;

end;

Procedure recorrer L1 (L1: Lista1; Var L2: Lista2);

var r: registro;

Begin

while (L1 < nil) do begin

r.dmi := L1[^].info.dmi; r.montoCompras := 0; r.cantCompras := 0;

while ((L1 <> nil) and (L1[^].info.dmi = r.dmi)) do begin

r.montoCompras := r.montoCompras + L1[^].info.monto;

r.cantCompras := r.cantCompras + 1;

L1 := L1[^].sig;

end;

If (r.cantCompras > 5) then AgregarAtras (L2, ult, r);

end;

~~end;~~

var L1: Lista1; L2: Lista2; C: Cliente;

Begin

L1 := nil

L2 := nil

LeerCliente (c); insertar por dmi (L1, c);

recorrer L1 (L1, L2);

end;

2.

A: reserva la memoria dinámica e incrementa sobre basura.

B: suma sobre la variable puntero en lugar de memoria dinámica.

3.

Memoria estática	Memoria dinámica
alumno: $26 + 4$ bytes	for: 10×30 (10 ocupa alumno)
i: 4 bytes	dispose - 30 (un alumno menos)
Vector 4×40 bytes	Total 270
Total: 194	

Tiempo de ejecución:

For 3. 11 del for + 2 + 11 2 de asignación

1 asignación fuera del for

Tiempo = 35 UT

Verdadero o falso:

o puede no estarlo

a. No siempre. Si es un vector que no está lleno, considero la dimensión lógica.

b. Falso El Div y Mod solo se realiza entre enteros

c. El vector referenciado o apuntado lo que otorgará un puntero, ^{de memoria} dirección que es el acceso a la variable. La lista copiará su valor que también es un puntero. Los dos valen lo mismo.

d. Verdadero. Si se mantiene un puntero al final de la lista no hace falta recorrerla secuencialmente.

NOTA

e. Invocar si,

Se puede comunicar mediante variables globales pero es una mala práctica.

f.

La lista debería ser pasada por referencia (siendo una mala práctica) pero podría ya que retorna un tipo de dato simple.

Aunque si modifico el valor al que apunta en memoria y la lista es por valor, como no modifico el puntero quedaría guardado.

No que dañan cosas como modificar los punteros.

g. Verdadero. es más legible, pensable. Buena práctica

Solo si es necesario. Si tuviese que imprimir una línea sería absurdo.

h. Los tipos de datos deberían estar declarados en el type.

Program final 9/08/2022;

Const dimf = 5000; Año: 2023;

type

sub = 1..5

participante = record

dmi: string(20);

Apy nombre: string(20);

Categoria: sub;

f: fecha

fecha = record

dia: integer

mes: integer

año: Año;

end;

porCate = Array[sub] of integer (El vector contador)

lista = ^ modo;

modo = record

info: participante;

sig: lista;

end;

inscriptos = Array[1.. dimf] of participante;

Procedure almacenar (Var ins: inscriptos; diml: integer); // Dispuesto

Procedure inicializar (Var c: porCate);

Var i: integer

begin

for i := 1 to 5 do begin c[i] := 0;

end;

Procedure Contar (Var c: porCate; ins: inscriptos; diml: integer);

Var

x: integer

begin for x := 1 to diml do c[ins[x]. categoria] := c[ins[x]. categoria] + 1;

end;

Procedure AgregarAdelante (p: participante; Var l: lista);

var nue: lista;

begin

if (l < nil) then begin

nue (nue);

nue ^ . sig := l;

nue ^ . info := p;

l := nue;

end

else begin

l ^ . info := p;

l ^ . sig := nil;

end;

end;

Procedure filtrar (var l: lista; c: tipoCate; ins: inscriptos; diml: integer);

var j: integer;

begin

for j := 1 to diml do

if ((c[ins[j]. categoria]) <= 50) then AgregarAdelante (ins[j], l);

end;

var diml: integer; l: lista; ins: inscriptos; c: tipoCate;

begin

diml := 0;

l := nil;

almacenar (ins, diml);

inicializar (c);

comtar (c, ins, diml);

filtrar (l, c, ins, diml);

end.

2. a. Falso. Es posible pero no una buena práctica. Las variables globales pueden ser utilizadas por todos los módulos. Están visibles y disponibles.

b. Falso. No siempre. La posición específica puede ser no válida para un vector con dimensión lógica. También, el elemento a eliminar puede no estar en el vector.

c. Verdadero. puede no cumplir con el objetivo, respecto a la que se espera que haga. Puede no necesitar modularización (una sola línea de código).

d. Falso. Se puede a través de por ej el índice de vectores, de forma específica.

3. 1 no especifica el campo del registro al cual se le asignará el valor que entre por teclado.

2 C NO es un puntero

3. Es válido. Libera la posición en memoria a la que apunta aunque esta seguirá ocupada. No podrá referenciarse ni utilizarse de nuevo.

4 Reserva un espacio en memoria a la que direccionará el puntero.

5 Copia la dirección en memoria a la que apunta Cli en Cli-esp.

6. Libera la posición en memoria a la que apunta pero puede volver a utilizarse y el contenido quedará inaccesible para Cli-esp.

7 eli-esp[^] no podrá acceder a bmi sin acceder primero al campo del nodo.

ej Cli-esp[^].dato.dmi. Aunque estuviese bien escrito no tendría a qué acceder.

8 Lo mismo con 7. No encontrará el acceso a la variable a imprimir.

4. variables locales. solo pueden ser manipuladas en aquel módulo en el que se declaró.

variables globales. El problema es que los nombres asignados a ellos pueden ser utilizados por diferentes personas. Conflictivo con respecto a los identificadores.

Al referenciar y modificarla se verá reflejado luego en el resto del programa.

5. Memoria Estática

Memoria Dinámica

Vector p: 20×4 bytes

i: 4 bytes

categorías: 4 bytes (un integer de 1 al 5)

Ayn: 31 bytes

Total 119

1er for ~~10 x 10~~

m: $(10 - 1) + 1$

10 x 10 que pesa cliente

5 bytes del subrango

31 de cadena

8 de real

Primer for: 440 bytes

2do for $\rightarrow (10 \text{ new} - 5 \text{ dispose}) + 1$

$$\begin{array}{r} \rightarrow 440 \\ - 6 \times \text{participante} \\ ? \end{array}$$

$$\begin{array}{r} \rightarrow - 440 \\ - 264 \\ \hline 176 \text{ bytes.} \end{array}$$

Tiempo de ejecución

1er for

m: $(10 - 1) + 1 = 10$

$\rightarrow 3m + 2 + m$. asignaciones = $3 \cdot 10 + 2 + 10 \cdot 4 = 168$.

2do for m: $3 \cdot [(10 - 5) + 1] + 2 + [(10 - 5) + 1]$. asignaciones =
= $20 + 6$. asignaciones

Final 05/07/2022.

HOJA N°

FECHA

1. Program supermercado;

type

Rubro = 1..20;

Producto = record

codigo: integer;

nombre: string[30];

ru: rubro;

precio: real;

end;

Lista1 = ^ modo1;

modo1 = record

dato: producto;

sig: lista1;

end;

PorRubro = Array [rubro] of integer;

lista2 = ^ modo2;

modo2 = record

dato: producto;

sig: lista2;

end;

Procedure LeerProductos (var p: producto);

Procedure AgregarArras (var L1, ult: lista2; p: producto); se dispone

Procedure Cargar lista (var L1: lista1);

Inicializar Vector (var e: porRubro); ^{var i: integer;} begin for i:=1 to 20 do e[i]:=0; end;

Procedure Contar (var R: porRubro; L1: lista1);

begin while (lk > nil) do begin

 e [L1^.dato.ru] := e [L1^.dato.ru] + 1;

 lk := L1^.sig;

end;

end;

NOTA

Procedure InsertarOrdenado (var L2: lista2; p: producto);

var amt, aux, act: lista2;

begin

new(aux);

aux[^].dato := p;

act := L2; amt := L2;

while (act <> nil) and (act[^].dato.eubro < aux[^].dato.eubro)
do begin

amt := act;

act := act[^].sig;

end;

if (amt = act) then L2 := aux

else amt[^].sig := aux;

aux[^].sig := amt

end;

Procedure recorrer L1 (Var L2: lista2; L1: lista1; R: pos eubro);

var

Begin

while (L1 <> nil) do begin

if (R[L1[^].dato.eu] = 10) then

insertarOrdenado (L2, L1[^].dato);

L1 := L1[^].sig;

end;

end;

Var L1: lista1; L2: lista2; R: pos eubro;

Begin

cargar lista (L1);
inicializar vector (R);
contar (R; L1);

recorrer L1 (L2, L1, R);

end.

Agregar Arras o
adelante.
No me pidieron
orden.

NOTA:

2. a. Verdadero. Es necesario, ya que, en el proceso de analizar, identificar y corregir errores, los casos límites podrían ser un problema.

b. Falso. No siempre. Si, ya que, la cantidad de elementos es tanta como el vector permite, mediante la dimensión física no es necesario.

c. Falso. La función devuelve tipo de datos simples. El registro es un tipo de dato compuesto.

d. Falso. La modularización es una buena práctica. Puede ser utilizado igualmente aunque haya variables globales.

3. 1. No especifica el campo del registro al cual se le asignará el valor que entra por teclado.

3. Falso. No se puede leer un puntero. La dirección podría ser inválida.

2. Como es un puntero.

4. Como es un puntero.

5. Elimina el enlace. Deja de apuntar a la posición en memoria, a la que apunta, aunque esta seguirá ocupada. No podría utilizarse ni referenciarse más tarde.

6. Se libera la posición en memoria y libera el enlace pero la posición podrá reutilizarse. Aunque el dispose sobre nil no tendría sentido.

7. Por el dispose en 6 el contenido quedó inaccesible para cli. Así como la posición en memoria para guardar.

8. Imprimirá basura. No hay nada guardado en c. código. Pero es válida.

Lineal.

4. Es una estructura homogénea, estática e indexada.

Esto último significa que para acceder a cada elemento se debe utilizar una variable índice que es ^{de} tipo ordinal (subrango, boolean, integer, char).

Homogénea porque los elementos que la componen son del mismo tipo.

Estática porque el tamaño no varía durante la ejecución del programa pero puede cambiar el valor de lo que se guarda en la posición de memoria. También es lineal porque c/ elemento le precede otro y uno le sigue.

La búsqueda depende del orden del arreglo.

Si está desordenado. Se recorre hasta que encuentre lo que busco o se termine el arreglo. De forma que mientras estas condiciones no sean ciertas, si lo que busco no está en la posición actual, seguiré por las posiciones hasta encontrarlo. Al utilizar un vector devolverá finalmente un booleano.

Si el arreglo está ordenado se utilizará una búsqueda dicotómica o mejorada. Consiste en calcular el elemento que está en la posición del medio, si no encontré, seguiré por la mitad del arreglo que convenga según la condición.

Memoria dinámica

$Foe (10-1)+1 : 10.$

$10 \times \text{alumno} : 10 \times 25 : 250 \text{ bytes}.$

Memoria estática

vector: $10 \times 4 \text{ bytes} : 40 \text{ bytes}$

$i : 4 \text{ bytes}$

sum: 4 bytes

nota: 4 bytes

apenom: 21 bytes

Total 73.

Tiempo de ejecución

Foe $3N + 2 + N$ operaciones

$N : (10-1)+1 : 10.$

$3 \cdot 10 + 2 + 10 \cdot 3 : 62 \text{ UT}.$

sum := 0 1 UT

While $N+1$ ^{evaluar la última condición} + N operaciones

$N+1 + N \cdot 2$ (suma y asignación) UT : $3N+1.$

Total : $62 \text{ UT} + 1 \text{ UT} + 3N+1 \text{ UT}.$

El repeat until

$N + N$ Operaciones.

Fimal 04/06/2019.

HOJA N°

FECHA

Program final;

Const Coete 9999;

type

venta = record

CodVenta: integer;

CodProducto: integer;

Cant vendida: integer;

end;

Lista = ^ modo;

modo = record

dato: venta;

sig: lista;

end;

Procedure LeerVenta (Var V: venta);

Begin

With V do begin

Readln(CodVenta);

if (CodVenta <> Coete) then begin

Readln(CodProducto);

Readln(CantVendida);

end;

end;

end;

Procedure InseerarOrdenado (Var L: lista; V: venta);

Var ant, aux, act: lista;

begin

new(aux);

aux^.dato := V;

act := L;

ant := L;

while (act <> nil) and (act^.dato < aux^.dato) do begin.

ant := act; act := act^.sig; end;

if (ant = act) then p := aux. else ant^.sig := aux;

aux^.sig := act

end;

NOTA

Procedure CargarLista (Var L: lista);

var v: venta;

Begin

leerVenta(v);

while (v.codVenta <> Corte) do begin

inseotarOrdenado (L, v);

leerVenta(v);

end;

end;

Procedure recorrerLista (L: lista; CodProducto: integer);

var sumaProductos: integer; mismoCodProducto: integer;

Begin

sumaProductos := 0;

while (L <> nil) do begin

while ((L <> nil) and (L^.dato.CodProducto <> CodProducto)) do

L := L^.sig;

if (L = nil) then writeln("El código no existe");

else begin

while (L^.dato.CodProducto = CodProducto) do begin

sumaProductos := sumaProductos + L^.dato.CantVendida;

end;

end;

writeln(sumaProductos);

end

Var L: lista; Cod: integer

Begin

CargarLista(L);

readln(Cod);

recorrerLista(L, Cod);

end.

while y repeat

2. Ambas estructuras iterativas. En las dos, el n° de veces que se ejecutará un bloque de código se desconoce.

La diferencia es que while es pre condicional (evalúa condición antes de ejecutarse) y el repeat Pos Condicional (después).

El repeat debido a esto se ejecutará al menos una vez, Mientras que el while podría nunca hacerlo. A demás while repetirá los pasos hasta que la sentencia sea falsa, por el contrario, repeat hasta que sea verdadera.

El for es una estructura de control iterativa que se repite conociendo previamente n (cantidad de veces que ejecutará el bloque de código).

Problema en el caso de for.

Se necesita que se escriba en pantalla 5 veces.

Problema en el caso de while

Escribir en pantalla hasta que ingrese el número 5 el cual no debe procesarse.

" " until.

" " el cual debe procesarse.

4. Como el vector ^{esta ordenado} utilizaria una ^{que devuelva la posicion} busque dicotomica, invocaria el modulo en el proceso 3.

```
Procedure Dicotomica (var v: vector; diml: integer; dato: integer;  
var posi: integer);
```

```
var pri, ult, medio: integer;
```

```
begin
```

```
  pri := 1; ult := diml; medio := (pri + ult) div 2;
```

```
  while ((pri <= ult) and (dato <> v[medio])) do begin
```

```
    if (dato < v[medio]) then begin
```

```
      ult := medio - 1; end
```

```
    else pri := medio + 1;
```

```
    medio := (pri + ult) div 2;
```

```
  end;
```

```
  if (pri = ult) then pos := -1. else pos := medio;
```

```
end;
```

Teniendo ya la posicion puedo elimina directamente el elemento.

```
Procedure Tres (var v: vector; var diml: integer; dato: integer);
```

```
var i: integer;
```

```
Begin
```

```
  dicotomica (v, diml, dato);
```

```
  for i := (pos + 1) to diml do.
```

```
    v[i-1] := v[i];
```

```
  diml := diml - 1;
```

```
end;
```

5. Final del 05/07/2022. Punto 4.

6. En La teoria del resumen.

Pregunta suelta Memoria y tiempo de ejecución.

Estática.

V: $10 \times$ empleado

Empleado:
 ape-nom: 51 bytes.
 edad: 4 bytes
 sueldo: 8 bytes.

Como Empleado es la suma de sus campos.

$$V: 10 \times 63^{\text{bytes}} : 630 \text{ bytes}$$

Total : 630 bytes + 63 bytes (por la var empleado) + 4 bytes (integer) + 4 bytes (Puntero) = 701.

Dinámica

1er for

$$\text{For} : [(8-1)+1] * \text{Empleado} : 8 * 63 \text{ bytes}$$

$$\text{For} : 504 \text{ bytes.}$$

$$\text{2do for} : [(4-2)+1] * \text{?}$$

$$\text{Total} : 504 \text{ bytes.}$$

Tiempo de ejecución.

1er For.

$$\text{For} : 3 \cdot N + 2 + N \cdot \text{Operaciones.}$$

$$N : (8-1)+1 : 8.$$

$$\Rightarrow \text{For} : 3 \cdot 8 + 2 + 8 \cdot \text{Operaciones.}$$

Operaciones: 1.

$$\Rightarrow \text{For} : 3 \cdot 8 + 2 + 8 \cdot 1 : 34 \text{ ut}$$

2do For.

$$\text{For} : 3 \cdot N + 2 + N \cdot \text{Operaciones.}$$

$$N : (4-2) + 1 : 3$$

$$\Rightarrow \text{For} : 3 \cdot 3 + 2 + 3 \cdot \text{Operaciones.}$$

Operaciones: 3.

$$\Rightarrow \text{For} : 9 + 2 + 9 : 20 \text{ ut}$$

$$\text{Total} : 54 \text{ ut.}$$

Si hay new o dispose afecta a la mem. dinámica.

Pregunta suelta 2.

Explicarlo mejor, no tan desordenado.

b. Verdadero. El subrango es un tipo de dato simple que toma un único valor (entero) dentro de los límites del subrango.

* Simple porque es un conjunto finito que guarda una relación.

Al tener un máximo y mínimo en un grupo finito y ordenado, también es ordinal. ¿Hace falta decir esto?

La función retorna un único valor de tipo simple.

C. La variable a evaluar ha de ser un valor con equivalencia ordinal para la estructura case. Es decir, un conjunto finito que guarda una relación. Teniendo un sucesor y predecesor. Por ej. variable tipo entera o caracter (numero asociado por tabla Ascii). En el caso de un string implicaría evaluar multiples expresiones, cosa que no sería válida, pero como st solo contiene un valor tipo char es posible utilizar a st como variable de decisión.

Pregunta suelta 4

Const dimF = 500.

type

vector = Array [1..dimF] of integer

Lista = ^nodo

nodo = record

dato: integer

sig: lista

end;

procedure modificar (var v: vector, L: lista, var dimL: integer);

var

begin

dimL := 0;

while ((L > nil) And (dimL <= dimF)) do begin

if (L.dato mod 3 = 0) then begin

v[dimL] := L.dato;

dimL := dimL + 1;

end;

L := L.sig;

end;

end;

Final reducido 2.

Ej. 4.

Dimámica	Estática
New en Repeat until	V: $10 * 4$ emple (puntero): $10 * 4$ bytes : 40 bytes
N * empleado :	e: ape - nom + edad + sueldo: 12 bytes + 2 bytes + 6 bytes
N * 20 bytes.	: 30 bytes
	i: 2 bytes
	Total: 40 bytes + 20 bytes + 2 bytes : 62 bytes

Tiempo de ejecución.

Repeat until : $N + N \cdot \text{Operaciones}$.

Las operaciones son 3.

$$N + 3 \cdot N : 4N \text{ UT}$$

while: $N + 1 + N \cdot \text{Operaciones}$.

Operaciones : 5

$$\Rightarrow : N + 1 + N \cdot 5 : 6N + 1 \text{ UT}$$

$$\text{Total} : 4N + 6N + 1 \text{ UT} : 10N + 1 \text{ UT.}$$

Si es un puntero válido o tiene memoria asignada. Si L es igual a nil B no modifica nada.

1. Dependiendo si la lista se dispone B, C, D estaría realizando la modificación del primer dato de la lista siempre. Mientras que A reserva espacio en memoria, guardaría el valor en la memoria y sobrescribiría el puntero. El C modificaría en memoria dinámica igual que con D pero la diferencia es que los cambios y modificaciones en punteros se venían reflejados en la lista por referencia. Así que para modificar el valor entero de la variable "dato" son correctas B, C y D.

2. Para minimizar el tiempo de ejecución debería utilizarse una lista. Sería más rápido así redireccionar punteros que mover todos los elementos del vector para agregar al comienzo el nuevo empleado llevando una variable para limitar los empleados incrementando en 1 hasta que sean 100, por ejemplo.

3. Memoria estática

vector = 10×4 bytes.

a: 16 string + 4 puntero

i: 4 integer

Total 64 bytes

Memoria dinámica

$m: (8-3) + 1 : 6$

$\text{new}(V[i]) = 20$ bytes

Total $6 \times 20 = 120$

dispose - 20

Total 100

Tiempo de ejecución

$m: (8-3) + 1 : 6$

→ $3 \cdot m + 2 + m : 3 \cdot 6 + 2 + 6$ asignaciones: $20 + 6 \cdot 3 = 38$

+ una asignación fuera del for: 39 ut.

4. utilizaría una función, pasaría la lista por valor así al recorrerla no perderé el puntero al ^{último} primer nodo.

Un Booleano para devolver si hubo éxito al encontrarlo.

El booleano inicializado en falso.

Mientras el ~~actual~~ no se nil y el valor del campo del registro al que apunta L sea mayor que el valor que busco... seguiré recorriendo la lista. actual copiará la dirección del puntero siguiente.

finalmente asigno la función el valor de la condición de si L no es nil y el dato es el valor que buscaba.

5. a. verdadero

La función devuelve una variable simple, y al ser invocada la es asignada a una variable del mismo tipo que devuelve $20+y$ dan como resultado otro entero ya que "y" es entera y el parametro de la función admite un entero.

b. \checkmark if evalúa condiciones no relacionadas mientras que case evalúa una única condición contra equivalentes posibles. Además para comparar

Varias condiciones se deben concatenar los if, mientras que en el case no. Falso/
x Era verdadero se define una variable booleana con la condición del if.
Condición: $(x \text{ and } y)$, case (condición).

c. - ya lo resolví. Verdadero

d. Falso si se tomase en cuenta la dimensión física y no la lógica el elemento podía no estar y se accedería en medio de la búsqueda a posiciones no válidas.

e. verdadero. la comunicación no sería posible ya que no habría datos que inter cambiar, pero la invocación lo sería.

f. ya lo hice. Falso