## Examen de Teoría de la Programación

E. U. Ing. Tec. en Informática de Oviedo

Final Junio - Curso 2003-2004

11 de junio de 2004



## Soluciones (versión 2, corregidas erratas en ejercicio alfa-beta)

(A continuación se proporciona una idea de las soluciones a las preguntas propuestas. Hay que tener en cuenta que las respuestas no son exhaustivas, se pretende más bien de orientar sobre la respuesta que se pedía. Por otra parte, a cada ejercicio se proporciona una respuesta correcta que normalmente no es la única, por tanto, el que tu respuesta no coincida con esta no quiere decir que el ejercicio este mal)

3.

- a) Pseudocódigo para calcular un determinante por adjuntos.
  - Tenemos una matriz cuadrada de orden n de la cual queremos calcular su determinante.
  - Sabemos calcular el determinante para matrices de orden 1, 2 y 3. Subproblema elemental.
  - Sabemos convertir el cálculo del determinante en varias operaciones con determinantes de ordenes una unidad inferiores → Descomposición recursiva.

```
función det(A:matriz;orden:integer):real;
 if (orden=1) then
  det:= A[1,1]; // subproblema elemental
 else
  {
   sumatorio: = 0;
   for (i:= 1 hasta orden)
      M= Calcular la matriz complementaria del elemento a[1,i];
      if impar(i) then sumatorio:= sumatorio + A[1,i] * det(M,orden-1)
               else sumatorio:= sumatorio - A[1,i] * det(M,orden-1)
   det:= sumatorio;
}
b) Análisis de la complejidad.
   Ecuación recurrente: T(n) = n \cdot T(n-1) + O(n2)
   Complejidad: O(n! \cdot n2) \rightarrow O(n!)
4.
       Heurístico: Dar la moneda de mayor valor posible sin que exceda a lo que nos queda por devolver.
function CambioMinimo(cantidadDevolver: integer, // cantidad que hay que devolver
                         tiposMonedas: Vector,
                                                     // tipos de monedas de mayor a menor
                         cantidadMonedas: Vector // cantidad de cada tipo de monedas
                       ):Vector;
                                            // devolvemos monedas usadas de cada tipo
 // El vector tiposMonedas está ordenado de mayor a menor valor
 monedas cambio:= vacio;
 indice_tipo= moneda de mayor valor;
 // Hasta que encontremos la solución o
 // no se puedan coger más monedas (no hay solución)
 while (cantidadDevolver>0) and (se pueda coger otra moneda) do
   if (not cantidadMonedas[indice_tipo]>0) then
      indice_tipo++;
```

valor\_moneda= tiposMonedas[indice\_tipo];
if (cantidadDevolver-valor\_moneda>=0) then

cantidadMonedas[indice\_tipo]--;

{

```
Monedas_cambio[indice_tipo] = Monedas_cambio[indice_tipo] + 1;
     cantidadDevolver= cantidadDevolver-valor_moneda;
   }
  if (cantidadDevolver==0) then Voraz:= Monedas_cambio
                            else "no hay soluciones"
}
5.
a) Esquema general backtracking primera solución.
procedure Ensayar_nuevo_estado(estado_actual; VAR hay_solucion:boolean);
 saber todos los estados accesibles desde el actual;
 repeat
  seleccionar un estado;
  if estado es posible then
   begin
     anotar nuevo estado;
     if not solución final then
       Ensayar_nuevo_estado(estado,hay_solucion);
       if not hay_solucion then borrar anotación del estado;
     else hay_solucion:= true;
 until (no haya mas estados) or hay_solucion;
b) Método Java, que busca una solución.
  * Método de vuelta atrá para buscar la salida al laberinto
 public boolean buscarSalida(int x, int y)
  int k = -1;
  boolean haySolucion= false;
  int nx, ny; // nuevas coordenadas
  do
  {
   k++;
   nx= x+movHor[k]; ny= y+movVer[k];
   // comprobamos que la coordenada cumple las condiciones
   if ((nx>=0) && (nx<n) && (ny>=0) && (ny<n) && (mapa[nx][ny]==0))
    mapa[nx][ny] = 2;
     if (!esSolucion(nx,ny))
     {
      //mostrarMapa(mapa);
      haySolucion= buscarSalida(nx, ny);
      if (!haySolucion) mapa[nx][ny] = 0;
    else
      haySolucion= true;
  while (k<(numMov-1) && !haySolucion);
  return haySolucion;
6.
```

