

Práctica 4: Algoritmos Programación Dinámica

1. Diseño de componentes de Programación Dinámica.

El problema a resolver debe:

- a) Ser un problema de optimización (maximización/minimización): Es un problema de maximización, porque busca obtener el máximo beneficio posible para una cantidad que va a gastarse.
- b) Poder resolverse por etapas: Cada etapa representará la compra, o no, de las acciones de la empresa.
- c) Poder modelarse mediante una ecuación recurrente:
$$T(i,j) = \text{Max}\{T(i-1,j), b_i \cdot p_i + T(i-1,j-p_i-c_i)\}$$
- d) Existir uno o varios casos base al problema:
 1. No tenemos dinero, $X=0$
 2. La empresa no nos oferta acciones, $A=0$
 3. No tenemos suficiente dinero para comprar acciones de una empresa $X < A[i].\text{precio}$
- e) Cumplir el principio de optimalidad de Bellman (P.O.B.): No existe una solución mejor ya que la ecuación en recurrencias siempre toma el máximo.
- f) Poder ser diseñado mediante un algoritmo: Ya hemos obtenido la ecuación en recurrencias por lo que para diseñar el algoritmo vamos a ver cómo se diseña la memoria. En este caso para resolver el problema vamos a diseñar una matriz T en la que:
 - i) Las filas representan las acciones que podemos comprar ($0..n$)
 - ii) Las columnas representan el dinero que nos queda ($0..X$)

Por tanto la dimensión de la matriz es de n filas y X columnas y $T(i,j)$ se completará con el resultado de la ecuación en recurrencias estudiada. Rellenaremos la matriz por filas.

2. Diseño e implementación del algoritmo básico (fuerza bruta) a partir de la ecuación recurrente de forma directa.

La plantilla (pseudocódigo del algoritmo es el siguiente:

invertirBolsa(A : conjunto de acciones, X : cantidad de dinero)

 //Casos base

 Si $X == 0$ //no tenemos dinero

 Devolver 0;

 Si $A == 0$ //no tenemos acciones que comprar

 Devolver 0;

 //En otro caso que no sean los casos base devolvemos el máximo de

 Para $i = 1$ hasta $A.size()$

 Para $j=1$ hasta X

```

        valor1 = A[i].Precio*A[i].Beneficio;
        valor2 = A[i].Precio*A[i].Beneficio+(j-A[i].Precio+A[i].Comision);
        Si j < A[i].Precio
            Devolver valor1
        Si valor1 > valor2
            Devolver valor1;
        En otro caso
            Devolver valor2
    Fin-Para
Fin-Para
Fin

```

La implementación del algoritmo queda de la siguiente manera:

```

//Algoritmo de fuerza bruta
double invertirBolsa(vector<Accion> A, int X) {
    double valor=0.0;
    //Casos base
    if (X == 0) {
        cout << "Base 1" << endl;

        return 0;
    }
    else if (A.size() == 0) {
        cout << "Base 2" << endl;

        return 0;
    }
    else {
        for(int i = 1; i < A.size();i++){
            for(int j = 1; j < X; j++){

                double valor1=0, valor2 = 0;
                valor1 = A[i].Precio()*A[i].Beneficio();
                valor2 = A[i].Precio()*A[i].Beneficio() + (j-A[i].Precio()-A[i].Comision());

                if(j < A[i].Precio()) //En el caso de que no tenga dinero suficiente
                    valor = valor1; //tomo el valor del beneficio de la accion anterior.

                if(valor1 > valor2)
                    valor = valor1;
                else
                    valor = valor2;
            }
        }
    }
    return valor;
}

```

3. Diseño de algoritmo de Programación Dinámica de acuerdo a las componentes diseñadas en el apartado 1.

invertirBolsa(A : conjunto de acciones, X : cantidad de dinero)

 T //matriz en la que haremos los cálculos

 //Casos base

 Para j= 0 hasta X //solo puedo comprar una acción

 Si (A[0].Precio+A[0].Comision > j)

 T[0][j] = 0;

 En otro caso

 T[i][j] = A[0].Precio*A[0].Beneficio-A[0].Comision;

Para i = 0 hasta A.size() //no tengo dinero

 T[i][0] = 0

 //Caso general → relleno de la matriz mediante la recurrencia

 Para i = 1 hasta A.size()

 Para j = 0 hasta X Hacer

 double aux1, aux2; //almacenar los valores de la recurrencia

 aux1 = T(i-1,j);

 aux2 = T(i-1,j-A[i].precio-A[i].Comision) + A[i].Beneficio*A[i].Precio;

 //Si el valor de j sale negativo nos quedamos con la parte positiva

 if(j-A[i].Precio-A[i].Comision < 0)

 T[i][j] = aux1;

 //Si puedo pagar la acción

 if(A[i].Precio() + A[i].Comision() < j)

 T[i][j] = max(aux1,aux2);

 else

 T[i][j] = aux1;

 FinPara-j

 FinPara-i

 Devolver T[i][j] //mostramos la matriz de costes

4. Implementación del algoritmo de Programación Dinámica.

Este algoritmo lo hemos implementado como hemos expuesto anteriormente en el ejercicio 1, a través de una matriz como representación de la memoria.

Para gestionar las acciones hemos implementado una clase que contiene los valores necesarios para realizar los cálculos: precio de la acción, beneficio y la comisión que debemos pagar por la compra de la misma.

Al método le pasamos un vector de acciones posibles a compra y el dinero del que disponemos. A partir de esto vamos calculando la matriz de costes.

La implementación del código queda de la siguiente manera:

- Primero reservamos memoria y estudiamos los casos base

```

78 void invertirBolsaPD(vector<Accion> A, int X) {
79     double **T; //creacion de la matriz dinamica
80
81     T = new double* [A.size()]; //reservo las filas
82     for (int i = 0; i < A.size(); i++) {
83         T[i] = new double[X + 1]; //reservo las columnas
84     }
85
86     //Relleno del caso base de la matriz -> solo puedo comprar una accion -> me quedo con el beneficio de esa accion
87     for (int j = 0; j < X; j++) {
88         if(A[0].Precio()+A[0].Comision() > j)
89             T[0][j] = 0;
90         else
91             T[0][j] = A[0].Precio()*A[0].Beneficio()-A[0].Comision();
92     }
93
94     //Relleno del caso base de la matriz -> No tengo dinero
95     for (int i = 0; i < A.size(); i++) {
96         T[i][0] = 0;
97     }
98 }

```

- Después estudiamos el caso general

```

100 //Caso general
101 for (int i = 1; i < A.size(); i++) {
102     for (int j = 1; j <= X; j++) {
103         //Calculo las partes de la recurrencia
104         double aux1=0, aux2=0;
105         aux1 = T[i - 1][j];
106
107         //calculo de la parte de la ecuacion recurrente en el caso de que se compre la accion i
108         double a1 = (A[i].Beneficio() * A[i].Precio());
109         int a2 = j - A[i].Comision() - A[i].Precio();
110         aux2 = a1 + T[i - 1][a2];
111         //Si la posicion de j es una a la que no puedo acceder la pongo la anterior
112         if(a2 < 0){
113             T[i][j] = aux1;
114         }
115         //Si puedo pagar la accion, me quedo con el maximo
116         if(A[i].Precio() + A[i].Comision() <= j)
117             T[i][j] = max(aux1,aux2);
118         //Si no la puedo pagar
119         else
120             T[i][j] = aux1;
121     }
122 }
123

```

- Por último mostramos la matriz obtenida por pantalla y liberamos la memoria reservada

```

124 //Muestro por pantalla la matriz con los calculos realizados
125 cout << "Matriz de beneficios:" << endl;
126 for (int i = 0; i < A.size(); i++) {
127     for (int j = 0; j < X; j++) {
128         cout << T[i][j] << ' ';
129     }
130     cout << endl;
131 }
132
133 cout << "\nBeneficio Maximo con PD: " << T[A.size()-1][X-1] << endl;
134
135 //Liberacion de la memoria
136 for(int i = 0; i < A.size(); i++){
137     delete [] T[i];
138 }
139 delete [] T;
140 }

```

5. Cálculo de eficiencia del algoritmo básico y de Programación Dinámica.

La eficiencia del algoritmo básico es:

EFICIENCIA ALGORITMO FUERZA BRUTA

→ Primer if : $O(1)$

→ Primer else if : $O(n)$ → ya que el "size()" tiene eficiencia $O(n)$

→ Primer else

SEGUNDO BUCLE FOR

$$i(n) = O(1)$$

$$a(n) = O(1)$$

$$g(n) = O(1)$$

$$f(n) = O(1)$$

$$h(n) = O(n)$$

$$\left. \begin{array}{l} i(n) = O(1) \\ a(n) = O(1) \\ g(n) = O(1) \end{array} \right\} \begin{array}{l} O(1 + 1 + n(1 + 1 + 1)) = \\ = O(2 + 3n) = O(n) \end{array}$$

PRIMER BUCLE FOR

$$i(n) = O(1)$$

$$a(n) = O(1)$$

$$g(n) = O(n)$$

↓
A.size()

$$f(n) = O(n)$$

$$h(n) = O(n)$$

$$\left. \begin{array}{l} f(n) = O(n) \\ h(n) = O(n) \end{array} \right\} \begin{array}{l} O(1 + n + n(n + n + 1)) = \\ = O(1 + 2n + n^2) = O(n^2) \end{array}$$

Eficiencia total del else → $\max(O(n), O(n^2)) = O(n^2)$

Por tanto, la eficiencia total del algoritmo de fuerza bruta es el $\max(O(1), O(n), O(n^2))$

EFICIENCIA TOTAL FUERZA BRUTA $\Rightarrow O(n^2)$

La eficiencia del algoritmo de Programación Dinámica es:

EFICIENCIA ALGORITMO PD : Invertir Bolsa PD ()

// Evaluamos el caso general

→ Segundo bucle

$$\left. \begin{array}{ll} i(n) = O(1) & f(n) = O(1) \\ a(n) = O(1) & h(n) = O(n) \\ g(n) = O(1) & \end{array} \right\} \begin{array}{l} O(1 + 1 + n(1 + 1 + 1)) = \\ O(2 + 3n) = \boxed{O(n)} \end{array}$$

Todos los if y else
tienen eficiencia
 $O(1)$

→ Primer bucle

$$\left. \begin{array}{ll} i(n) = O(1) & f(n) = O(n) \\ a(n) = O(1) & h(n) = O(n) \\ g(n) = O(1) & \end{array} \right\} \begin{array}{l} O(1 + 1 + n(1 + n + 1)) = \\ O(2 + 2n + n^2) = \boxed{O(n^2)} \end{array}$$

Por tanto, la eficiencia total del algoritmo de PD
invertirBolsaPD es $\max(O(n), O(n^2))$

EFICIENCIA TOTAL INVERTIR BOLSA PD $\Rightarrow O(n^2)$

Como se ve, a primera vista los dos algoritmos son igual de eficientes sin embargo hay que tener en cuenta que en el algoritmo de programación dinámica aprovecha la memoria disponible mejor que el algoritmo de fuerza bruta. Ahí es donde se ve la diferencia en términos de eficiencia computacional entre los dos códigos.

6. Aplicación a dos instancias de problema concretas, que se puedan leer desde fichero de texto.

La creación de los ficheros de texto ha sido de la siguiente manera:

2	0.5	0.42
3	0.6	0.63
5	0.8	1.05

2	0.3	0.42
3	0.5	0.63
4	0.05	0.84
8	0.7	1.68

Como vemos hemos ideado dos ficheros que representan una tabla en la que se indica el precio de la acción, el beneficio y el coste de la comisión correspondientemente. La comisión se ha calculado como el 21% del precio. Cada uno de los dos ficheros corresponde a una empresa diferente.

La lectura del fichero desde el main se ha implementado de la siguiente manera:

```
int dinero = stoi(argv[2]);
vector<Accion> acciones;
string linea;
//abrimos el fichero
entrada.open(argv[1]);
if(entrada.is_open()){
    //mientras sigan habiendo líneas en el fichero, las va leyendo
    while(getline(entrada, linea)){
        //fracciona cada elemento de la línea que se está analizando
        stringstream fraccion(linea);
        //datos que obtendremos de la lectura de cada línea
        int precio, comision;
        double beneficio;
        //los lee
        fraccion >> precio >> beneficio >> comision;
        //va creando objetos de acciones y los va metiendo al vector de acciones.
        Accion a(precio, beneficio, comision);
        acciones.push_back(a);
    }
}

//Comprobación de que se guardan bien los datos en el vector de acciones
cout << "Contenido del fichero de texto: " << endl;
for (int i=0; i<acciones.size(); i++){
    cout << acciones[i].Precio() << " " << acciones[i].Beneficio() << " " << acciones[i].Comision() << endl;
}
```