

LECCION 10.- ALGORITMOS VORACES
(continuación)

EJEMPLO 3.- PLANIFICACIÓN DE TAREAS

Problema de secuenciación de tareas o trabajos que tienen un plazo definido para realizarse.

Consideraciones

- Tenemos un procesador y n tareas disponibles
- Todas las tareas requieren una unidad de tiempo para ejecutarse (1seg). Cada tarea además tiene:
 - b_i : beneficio que se obtiene si se ejecuta la tarea i
 - d_i : Plazo máximo de ejecución de la tarea i
↳ la tarea i sólo podrá ejecutarse si se hace en un instante igual o anterior a d_i .

En general puede que no sea posible ejecutar todas las tareas.

OBJETIVO: dar una planificación de las tareas a ejecutar (s_1, s_2, \dots, s_m) de forma que se maximice el beneficio total. $B_{TOTAL} = \sum_{i=1..m} b_{s_i}$ s_i : representa la tarea que se ejecuta en el instante i

PROBLEMAS A RESOLVER

- 1) ¿Qué tareas se ejecutan?
- 2) ¿En qué orden se ejecutan?

EJEMPLO $n=4$ $b = (100, 10, 15, 27)$ $d = (2, 1, 2, 1)$
beneficios de las tareas plazos de ejecución de las tareas: ej: la tarea 1 de ejecutarse en el segundo 2 o antes

TIEMPO T	1	2	T	1	2	T	1	2	T	1	2
STAREA	1	3	S	4	3	S	1	4	S	4	1
b	100	15	b	27	15	b	100	27	b	27	100
d	2	2	d	1	2	d	2	1	d	1	2
B _{TOTAL} = 115			B _{TOTAL} = 42			No FACTIBLE			B _{TOTAL} = 127		

6

LECCION 10: ALG. VORACES

(Planificación de Tareas continuación)

ALGORITMO 1 (Trivial) - Comprobar todos los posibles órdenes de las tareas y quedarse con la mejor (y que sea factible). Equivale a buscar todas las posibles permutaciones. Un costo inferior es $O(n!)$

ALGORITMO 2: TÉCNICA VORAZ

1) Empezamos con una planificación sin tareas y en cada paso vamos añadiendo una

2) La solución está formada por el conjunto de tareas seleccionadas junto con el orden de ejecución de las mismas

Así $S = (s_1, s_2, \dots, s_m)$ es una solución donde s_i representa la tarea que se ejecuta en el instante i .

3) FUNCIÓN de Selección: - de entre los candidatos restantes escoger aquel que produzca mayor beneficio

4) FUNCIÓN FACTIBLE: Comprueba que d_i (plazo de la tarea escogida en el instante i) es menor o igual al instante que se ejecuta.

mar 19, 15:13:30	planificacion.cpp	Page 1/2
<pre> #include <iostream> #include <algorithm> #include <vector> #include <istream> using namespace std; struct tarea{ int beneficio; int d; int key; }; istream & operator >>(istream&is, tarea &t){ is>>t.key>>t.beneficio>>t.d; return is; } bool compare(const tarea &t1,const tarea &t2){ return t1.beneficio>t2.beneficio; } istream & operator >>(istream&is, vector<tarea> &t){ tarea t; while (is>>t){ T.push_back(t); } return is; } bool factible(const vector<tarea> &t,vector<int> &s,int nueva,int k){ int n=s.size(); vector<int> Saux(n,-1); int i=0; while (i<k && (i+1)<T[nueva].d){ Saux[i]=S[i]; i++; } Saux[i]=nueva; while(i<k){ Saux[i+1]=S[i]; i++; } i=0; while (i<=k && T[Saux[i]].d>=(i+1)) i++; if (i>k) { S=Saux; return true; } else return false; } int Planificacion(const vector<tarea> &t, vector<int> &s){ int tiempos=s.size(); int n_tareas=t.size(); int i=0,puestas=0; int bene_total=0; while (i<n_tareas && puestas<tiempos){ int candidata=i; if (factible(T,S,candidata,puestas)){ bene_total+=T[candidata].beneficio; puestas++; } } </pre>		

ifred i no acaba bucle el ifred significa que no es factible

mar 19, 15:13:30	planificacion.cpp	Page 2/2
<pre> i++; } return bene_total; } int main(int argc, char* argv[]){ if(argc !=3){ cout<<"Los parametros son:"<<endl; cout<<"1.-El fichero con las tareas"<<endl; cout<<"2.-El maximo tiempo"<<endl; } int max_time=atoi(argv[2]); ifstream f(argv[1]); if (!f){ cout<<"No puedo abrir" <<argv[1]<<endl; return 0; } vector<tarea> T; f>>T; sort(T.begin(),T.end(),compare); vector<int> S(max_time,-1); int Be=Planificacion(T, S); cout<<"Beneficio Total " <<Be<<endl; cout<<"Los tiempos y tareas que se ejecutan:"<<endl; int i=0; while (i<max_time && S[i]!=-1){ cout<<"tiempo:"<<i+1<<" Tarea:"<<T[S[i]].key<<" "<<T[S[i]].beneficio<<" d="<<T[S[i]].d<<endl; i++; } } </pre>		

LECCION 10 : ALG. VORACES

Características de las Técnicas Voraces

Problemas NP-Complejos : Son problemas que no se pueden resolver en tiempo polinomial. Su solución exacta puede requerir órdenes factoriales o exponenciales.
(Explosión Combinatoria)

→ OBJETIVO en estos problemas → obtener soluciones (aproximaciones a la exacta) buenas en un tiempo de ejecución moderado o rápido

ALG. de APROXIMACION : Garantizan una solución más o menos buena (que responde a una aprox. a la solución optimal).

→ ALG. HEURÍSTICOS : Son ALG. de Aproximación que se basan en el conocimiento intuitivo o experto del programador sobre cierto problema.

se dividen en { ALG. VORACES
ALG. GENÉTICOS
ALG. PROBABILÍSTICOS.

Todos ellos se centran en un estudio muy detallado de la Función de SELECCIÓN