



UNIVERSIDAD DE GRANADA

Algorítmica

Curso 2023

Practica 2:

Divide y Vencerás: problema del frente de Pareto

Amador Carmona Méndez
Miguel Ángel López Sánchez

Índice:

1. Estudio del problema mediante un método básico.	2
Método básico o Fuerza bruta:	2
Explicación:	2
Pseudocódigo:	3
Eficiencia:	3
2. Estudio del problema por la técnica Divide y Vencerás Mendiante dos estrategiasEstudiar.	3
Divide y Vencerás estrategia 1 (Aplicamos DyV al tamaño de la lista de puntos: afectará en la eficiencia a N^2):	3
Explicación:	3
Pseudocódigo:	3
Eficiencia:	3
Divide y Vencerás estrategia 2 (Aplicamos DyV al tamaño de la lista de características: afectará en la eficiencia a K):	4
Explicación:	4
Pseudocódigo:	4
Eficiencia:	4
3. Implementación y resolución del problema del Umbral.	4

1. Estudio del problema mediante un método básico.

Método básico o Fuerza bruta:

Explicación:

Recorremos todos los puntos p_i comparándolos con todos los demás puntos p_j y comprobamos si son dominados por los demás puntos o si son dominantes, si es dominante lo metemos en la lista solución si no es dominante no.

Para verificar si el punto i no es dominado por otro punto j en el conjunto C , debes comparar las coordenadas de ambos puntos en cada dimensión del espacio K -dimensional. Si para todas las coordenadas de i y j se cumple que $v_i[a] \geq v_j[a]$, entonces el punto i no es dominado por el punto j y no es necesario continuar comparando con otros puntos en el conjunto. Por lo tanto, si al menos para una coordenada a se cumple que $v_i[a] > v_j[a]$, entonces el punto i es dominado por el punto j y se puede detener la comparación. En este caso, se procede a comparar el siguiente punto en el conjunto C .

Pseudocódigo:

Funcion Dominantes(L: lista de puntos con características, K: número de características):

puntosFrontera: lista de puntos con características.

Para cada punto p_i de la lista **hacer**:

Para cada otro punto p_j de la lista **hacer**:

si *EsDominante*(p_i, p_j, K) **entonces**:

esNoDominado = verdadero

si (EsNoDominado)

añadir punto a puntos frontera

Devolvemos puntos frontera.

Función *esDominante* (*puntoi*, *puntoj*, *número de características K*):

para cada característica c dentro de las K -características **hacer**:

si $p_j[c] > p_i[c]$ **entonces**:

alMenosIgual = Verdadero

si $p_j[c] < p_i[c]$ **entonces**:

alMenosMayor = Falso

si alMenosMayor = alMenosMenor = true

devolvemos Verdadero;

sino

devolvemos falso;

Eficiencia:

Siendo N el tamaño de la lista de puntos y K el número de características:

N y K son las variables de las que depende el tamaño del problema.

La eficiencia en el peor caso es N para recorrer todos los puntos por N para recorrer el punto a a comparar por K características para compararlas entre los puntos, es decir, su eficiencia en el peor caso es de $(N*N*K)$ o lo que es lo mismo $\rightarrow O(N^2 * K)$

2. Estudio del problema por la técnica Divide y Vencerás mediante dos estrategias.

(Estudiar si el problema puede ser abordado mediante la técnica Divide y Vencerás. Si es posible, piense en **al menos dos estrategias** para dividir el problema en subproblemas y fusionar sus soluciones. Seleccione una de ellas como la mejor, de forma justificada, y realice el diseño completo Divide y Vencerás. Analice su eficiencia teórica.)

Divide y Vencerás estrategia 1 (Aplicamos DyV al tamaño de la lista de puntos: afectará en la eficiencia a N^2):

Explicación:

En este caso aplicamos la técnica de Divide y Vencerás, lo aplicamos para dividir la lista de puntos en dos y así que sea más pequeño el caso en cuanto a número de puntos.

El caso base o más pequeño es que la lista de puntos sea de tamaño 2 y por lo tanto devuelve cuál es dominante.

Pseudocódigo:

Funcion Dominantes(L: lista de puntos con características, K: número de características):

puntosFrontera: lista de puntos con características.

Si es el tamaño de L es==2

si EsDominante(p[0],p[1])

 añadir punto pi a puntosFrontera

Devolvemos puntos frontera.

En otro caso si es el tamaño de L es==3

si EsDominante(p[0],p[1])

 añadir punto pi a puntosFrontera

si EsDominante(p[1],p[2])

 añadir punto pi a puntosFrontera

si EsDominante(p[0],p[2])

 añadir punto pi a puntosFrontera

Devolvemos puntos frontera.

En otro caso:

 Dividimos la lista en dos sublistas L1 y L2

 añadimos a puntosFrontera **Dominantes(L1,K)**

 añadimos a puntosFrontera **Dominantes(L2,K)**

Devolvemos puntos frontera.

Función esDominante (puntoi, puntoj, número de características K):

para cada característica c dentro de las K-características **hacer:**

si pj[c]<pi[c] **entonces:**

devolvemos Falso

devolvemos Verdadero

Eficiencia:

$O(N \cdot \log(N) \cdot K)$

Divide y Vencerás estrategia 2 (Aplicamos DyV al tamaño de la lista de características: afectará en la eficiencia a K):

Explicación:

En este caso utilizamos la técnica de Divide y Vencerás para hacer más pequeños las características de ambos puntos y que así compararlos no sea tan costoso.

Pseudocódigo:

Funcion Dominantes(L: lista de puntos con características, K: número de características):

puntosFrontera: lista de puntos con características.

Para cada punto pi de la lista **hacer:**

Para cada otro punto pj de la lista **hacer:**

si *EsDominante(pi,pj)*

añadir punto pi a puntosFrontera

Devolvemos puntos frontera.

Función esDominante (puntoi, puntoj, inicio: característica primera de las características, fin: ultima característica de las características):

mitad: entero que nos dice la mitad de las características.

si inicio==fin

si puntoj[inicio]<puntoi[inicio]

devolvemos Falso

En otro caso:

devolvemos Verdadero

En otro caso:

mitad=(inicio+fin)/2

dom1=*esDominante (puntoi, puntoj, inicio, mitad)*

dom2=*esDominante (puntoi, puntoj, mitad+1, fin)*

devolvemos dom1 Y dom2

Eficiencia:

$O(n^2 \cdot K \cdot \log(K))$

Selección de la mejor Estrategia:

La mejor estrategia a nivel de eficiencia es la primera, ya que reducimos los tiempos cuadráticos a tiempos $N \cdot \log(N)$, con la segunda mantenemos los tiempos cuadráticos y aumentamos el coste de KI por lo que preferimos reducir los tiempos cuadráticos.

3. Implementación y resolución del problema del Umbral.

(Implemente los algoritmos básico y Divide y Vencerás. Resuelva el problema del umbral de forma experimental. Aunque los algoritmos deben ser generales y permitir cualquier valor de K, para la práctica asume siempre un valor de K=10.)

Implementación del Algoritmo Fuerza Bruta:

```
struct Punto {
    vector<int> coordenadas;
};

bool esDominante(Punto pi, Punto pj, int K) {
    bool alMenosIgual = true;
    bool alMenosMayor = false;

    for (int a = 0; a < K; a++) {
        if (pj.coordenadas[a] > pi.coordenadas[a]) {
            alMenosIgual = false;
        }
        if (pj.coordenadas[a] < pi.coordenadas[a]) {
            alMenosMayor = true;
        }
    }
    if (alMenosIgual == alMenosMayor == true) {
        return true;
    } else {
        return false;
    }
}

vector<Punto> paretoBasico(vector<Punto> L) {
    vector<Punto> puntosFrontera;

    for (int i = 0; i < L.size(); i++) {
        bool esNoDominado = true;
        for (int j = 0; j < L.size(); j++) {
            if (i != j && esDominante(L[j], L[i], K)) {
                esNoDominado = false;
                break;
            }
        }
        if (esNoDominado) {
            puntosFrontera.push_back(L[i]);
        }
    }

    return puntosFrontera;
}
```