

Práctica 2

Raúl Granados López
Hossam El Amraoui Leghzali
Javier Montaña Rubio

Método Domina: Eficiencia

Función S= Domina(P1=(x0, ..., xn), P2=(x0, ..., xn)) $\rightarrow O(n)$

domina = true $\rightarrow O(1)$

Para cada coordenada x de los puntos, **hacer:** $\rightarrow O(n)$

Si P1.coordenada[x] < P2.coordenada[x], **hacer:** $\rightarrow O(1)$

domina = false $\rightarrow O(1)$

Devolver domina

$\left. \begin{array}{l} O(1) \\ O(1) \end{array} \right\} O(n)$

Método Domina: Implementación

```
struct Punto{  
    vector<int> coordenadas;  
  
    // Devuelve si se domina a p2  
    bool Domina (const Punto & p2) { //O(n)  
  
        bool domina = true;  
  
        for (int i=0; i<coordenadas.size() && domina; i++) { //O(n)  
            if (coordenadas[i] < p2.coordenadas[i]) {  
                domina = false;  
            }  
        }  
  
        return domina;  
    }  
};
```

Método Básico: Eficiencia

Función S = BASICO (P: Conjunto de puntos (x_0, x_1, \dots, x_n)) $\rightarrow O(n^3)$

Para cada punto $p_i = (x_0, \dots, x_n)$ en P, hacer: $\rightarrow n^2 \text{ veces} = n$

Para cada punto $p_j = (x_0, \dots, x_n)$ en P, hacer: $\rightarrow n^2 \text{ veces} = n$

Si Domina(p_i, p_j), hacer: $\rightarrow O(n)$

Borrar p_j de P $\rightarrow O(n)$

Devolver P

$O(n^3)$

$O(n^2)$

$O(n)$

Método Básico: Implementación

```
vector<Punto> MetodoBasico (vector<Punto> p, int n){  
  
    for (auto it1 = p.begin(); it1 != p.end(); ++it1){  
  
        vector<Punto>::iterator it2 = p.begin();  
  
        while (it2 != p.end()){  
  
            if ((*it1).Domina(*it2) && it1 != it2){  
  
                p.erase(it2);  
  
                if (it1 > it2)  
                    --it1;  
  
            }else  
                ++it2;  
  
        }  
  
    }  
  
    return p;  
  
}
```

Divide y Vencerás 1: Eficiencia

Función $S = \text{DyV1}(P: \text{Conjunto de puntos } (x_0, x_1, \dots, x_n)) \rightarrow O(n^3)$

Si $|P| = 1$, hacer:

Devolver $S = \text{BASICO}(P)$

En otro caso:

Partir P en dos subconjuntos de igual tamaño P_1 y P_2

$S_1 = \text{DyV1}(P_1) \rightarrow T(n/2)$

$S_2 = \text{DyV1}(P_2) \rightarrow T(n/2)$

$S = \text{Fusionar1}(S_1, S_2) \rightarrow O(n^3)$

Devolver S

$$T(n) = 2T(n/2) + n^3$$

$$2T(n/2) + n^3$$

$$n = 2^m; \quad m = \log_2(n)$$

$$T(2^m) = T(2^{m-1}) + 2^{3m}$$

$$T(2^m) - T(2^{m-1}) = 0$$

$$P_H(x) = x - 2$$

$$2^{3m} = b^m \cdot q(m) \quad \begin{cases} b = 8 \\ q(m) = 1 \\ d = 0 \end{cases}$$

$$P(x) = (x-2) \cdot (x-b)^{d+1} = (x-2)(x-8) \quad \begin{cases} x_1 = 2 & H_1 = 1 \\ x_2 = 8 & H_2 = 1 \end{cases}$$

$$t_m = c_{10} \cdot 2^m \cdot m^0 + c_{20} \cdot 8^m \cdot m^0$$

$$t_n = c_{10} \cdot n + c_{20} \cdot 2^{3 \log_2(n)} = c_{10} \cdot n + c_{20} \cdot 2^{\log_2(n^3)} = c_{10} \cdot n + c_{20} \cdot n^3 \Rightarrow$$

$$\Rightarrow O(n^3)$$

Divide y Vencerás 1: Implementación

```
vector<Punto> DyV1 (vector<Punto> p, int n) {
    vector<Punto> puntosNoDominados;

    if (n == 1)
        puntosNoDominados.push_back(p[0]);
    else {

        vector<Punto>::const_iterator it = p.cbegin() + n/2;
        vector<Punto> p1(p.cbegin(), it);
        vector<Punto> p2(it, p.cend());

        vector<Punto> temp1 = DyV1(p1, n/2);
        vector<Punto> temp2 = DyV1(p2, n - n/2);

        Fusional (puntosNoDominados, temp1, temp2);

    }

    return puntosNoDominados;
}
```

```
void Fusional (vector<Punto> & puntosNoDominados, const vector<Punto> & p1, const vector<Punto> & p2) {

    vector<Punto> aux = p1;
    for (int i=0; i < p2.size(); ++i)
        aux.push_back(p2[i]);

    for (int i=0; i<aux.size(); i++) { //O(n^3)
        bool dominado=false;

        for (int j=0; j<aux.size() && !dominado; j++) { //O(n^2)
            if (aux[j].Domina(aux[i]) && i!=j) { //O(n)
                dominado = true;
            }
        }

        if (!dominado)
            puntosNoDominados.push_back(aux[i]);
    }
}
```

Divide y Vencerás 2: Eficiencia

Función S= DyV2(P: Conjunto de puntos (x0, x1, ..., xn)) $\rightarrow O(n^3)$

Si $|P| = 1$, hacer:

Devolver S= BASICO(P)

En otro caso:

Partir P en dos subconjuntos de igual tamaño P1 y P2

S1= DyV1(P1)

S2= DyV1(P2)

S= Fusionar2(S1, S2)

Devolver S

$$\left. \begin{array}{l} S1= DyV1(P1) \\ S2= DyV1(P2) \\ S= Fusionar2(S1, S2) \end{array} \right\} T(n) = 2T(n/2) + n^3$$

Divide y Vencerás 2: Implementación

```
vector<Punto> DyV2 (vector<Punto> p, int n) {  
    vector<Punto> puntosNoDominados;  
  
    if (n == 1)  
        puntosNoDominados = p;  
  
    else {  
        vector<Punto>::const_iterator it = p.cbegin() + n/2;  
        vector<Punto> p1(p.cbegin(), it);  
        vector<Punto> p2(it, p.cend());  
  
        vector<Punto> temp1 = DyV2(p1, n/2);  
        vector<Punto> temp2 = DyV2(p2, n - n/2);  
  
        Fusiona2 (puntosNoDominados, temp1, temp2);  
    }  
  
    return puntosNoDominados;  
}
```

```
void Fusiona2 (vector<Punto> & puntosNoDominados, const vector<Punto> & p1, const vector<Punto> & p2) {  
  
    puntosNoDominados = p1;  
    for (int i=0; i < p2.size(); ++i)  
        puntosNoDominados.push_back(p2[i]);  
  
    puntosNoDominados = MetodoBasico (puntosNoDominados, puntosNoDominados.size ());  
}
```

Eficiencia general

