

ANÁLISIS

Se tiene un conjunto de n puntos $C=(p_1, p_2, \dots, p_n)$, donde cada punto tiene K coordenadas $p_i=(v_i[0], v_i[1], \dots, v_i[K-1])$. Por cuestiones de diseño, el conjunto de puntos se notará desde un punto inicial ini hasta un punto final fin , $C=(p_{ini}, p_{ini+1}, \dots, p_{fin})$.

Se desea encontrar un subconjunto de C con los puntos no dominados. Denominaremos a una función **EsDominado**(p_j, p_i) que nos indique con valores verdadero/falso si el punto i es dominado por el punto j o no.

DISEÑO DEL ALGORITMO BÁSICO

La idea general del algoritmo sería comparar todos los puntos (p_i) con todos los demás (p_j) y comprobar si se cumple para al menos un p_j que **EsDominado**(p_j, p_i). Entonces p_i es dominado. Si no existe ningún p_j que haga que **EsDominado**(p_j, p_i) sea cierto, entonces p_i es no dominado.

El diseño de este algoritmo sería:

ALGORITMO S= BASICO($C=(p_{ini}, p_{ini+1}, \dots, p_{fin})$: Conjunto de puntos):

```
S ← Vacío
Para cada punto  $p_i$ ,  $i=ini...fin$ :
     $i\_dominado \leftarrow falso$ 
    Para cada punto  $p_j$ ,  $j=ini...fin$ :
        Si  $i \neq j$  :
            Si EsDominado( $p_j, p_i$ ):
                marcar  $i\_dominado \leftarrow cierto$ 
    Fin-Para
    Si  $i\_dominado$  es falso:
        Añadir  $p_i$  a S
    Fin-Si
Fin-Para
Devolver S
```

DISEÑO DEL ALGORITMO DyV

- **División del problema en subproblemas.** El problema inicial $P=C=(p_1, p_2, \dots, p_n)$ se divide en $k=2$ subproblemas P_1, P_2 . El subproblema P_1 sería $P_1=(p_1, p_2, \dots, p_{\lfloor n/2 \rfloor})$ y el subproblema P_2 sería $P_2=(p_{\lfloor n/2 \rfloor+1}, p_{\lfloor n/2 \rfloor+2}, \dots, p_n)$, de modo que ambos subproblemas P_1 y P_2 tendrían la misma naturaleza que el problema original P , tendrían aproximadamente el mismo tamaño $n/2$, y serían independientes entre sí y podrían resolverse por separado, dando lugar a las subsoluciones S_1 de P_1 y S_2 de P_2 .
- **Caso base:** El caso base se dará cuando $n \leq 2$. En tal caso, se resuelve con el algoritmo básico.
- **Combinación de subsoluciones:** S_1 es el conjunto de puntos no dominados de P_1 , y S_2 es el conjunto de puntos no dominados de P_2 . La idea general para calcular la solución S al

problema P original consiste en comparar los puntos no dominados de S1 con los de S2 y viceversa, y obtener los puntos no dominados de ambos conjuntos.

El diseño del algoritmo DyV sería:

ALGORITMO S= DyV(C=(p_{ini} , p_{ini+1} , ..., p_{fin}) : Conjunto de puntos):

```
Si  $n \leq 2$ :
    Devolver S= BASICO( C )
En otro caso:
    Dividir el conjunto de puntos C en:
        centro= floor((ini+fin)/2)
        P1=( $p_{ini}$ ,  $p_{ini+1}$ , ...,  $p_{centro-1}$ )
        P2=( $p_{centro}$ ,  $p_{centro+1}$ , ...,  $p_{fin}$ )
    S1= DyV(P1)
    S2= DyV(P2)
    S= COMBINAR(S1, S2)
    Devolver S
Fin-En otro caso
```

El método combinar sería:

ALGORITMO S=COMBINAR(S1, S2)

```
S ← vacío
Para cada punto  $p_i$  en S1:
    i_dominado ← falso
    Para cada punto  $p_j$  en S2:
        Si EsDominado( $p_j$ ,  $p_i$ ):
            marcar i_dominado ← verdadero
    Fin-Para
    Si i_dominado es falso:
        S ← S U { $p_i$ }
    Fin-Si
Fin-Para

Para cada punto  $p_i$  en S2:
    i_dominado ← falso
    Para cada punto  $p_j$  en S1:
        Si EsDominado( $p_j$ ,  $p_i$ ):
            marcar i_dominado ← verdadero
    Fin-Para
    Si i_dominado es falso:
        S ← S U { $p_i$ }
    Fin-Si
Fin-Para
```

DETALLES DE IMPLEMENTACIÓN

En la solución planteada en el código fuente:

- Dado que K se conoce a priori, se establece como constante global dentro de la solución.
- Un punto se representa con una estructura **Punto** conteniendo un array v de K valores.
- El conjunto de puntos $C=\{c_{ini} \dots c_{fin-1}\}$ Se representa con un array indexado de ini a $fin-1$ inclusive.
- Las soluciones se representan como arrays de índices de los puntos originales.
- Para generar los dos subproblemas $P1$ y $P2$ del algoritmo DyV para resolver el problema P no se crean dos nuevos arrays de puntos, sino que se reutilizan los puntos en P y se indexan $P1=(p_1, p_2, \dots, p_{centro-1})$ y $P2=(p_{centro}, p_{centro+1}, \dots, p_{fin})$, donde $centro= \text{floor}((ini+fin)/2)$ por motivos de eficiencia.

Existen dos ficheros en la implementación:

- **GenerarPuntos.cpp**: Contiene código para generar un número de puntos (dado como parámetro al programa) con $K=2$ dimensiones. El número de puntos y los puntos en sí se proporcionan por salida estándar. Un ejemplo de su uso:

./GenerarPuntos 100 > dataset100.txt

Genera un fichero dataset100.txt con un conjunto de 100 puntos aleatorios.

- **Solucion.cpp**: Contiene:
 - Código para leer un conjunto de datos en el formato especificado por GenerarPuntos (función **LeerDatos**).
 - Código para calcular la dominancia entre dos puntos $p_2 > p_1$ (Función **EsDominado**).
 - Código para implementar el algoritmo básico (Función **BASICO**).
 - Código para implementar el algoritmo DyV (Función **DyV**).
 - Código para implementar la función de combinación de DyV (Función **fusionar**).

Adicionalmente, el programa principal realiza el siguiente flujo de acciones:

1. Leer datos del conjunto de datos por consola (se guarda en variable **cPuntos**, de tamaño **n**).
2. Ejecutar el algoritmo básico para encontrar el conjunto de puntos no dominados, midiendo también su tiempo de ejecución.
3. Ejecutar el algoritmo DyV para encontrar el conjunto de puntos no dominados, midiendo también su tiempo de ejecución.
4. Mostrar por consola los resultados obtenidos por **BASICO** y **DyV**, así como sus tiempos de ejecución.

Un ejemplo de uso de este programa sería:

./Solucion < dataset100.txt