Taller de programación competitiva



An amateur approach

Ignacio Ballesteros González

ballesteros@acm.org

Samuel García Haro

samgh96@gmail.com

https://github.com/samgh96/competitive-programming-2018 20 de febrero de 2018

¿Quiénes somos y por qué queremos hacer esto?

- Somos presidente y vicepresidente del capítulo de ACM.
- Somos veteranos en ser vapuleados en competiciones.
- Experiencia instructiva y cura de humildad.



En cuanto a informática:

- No nos dedicamos a esto.
- No nos gusta Java.
- Nos gusta funcional.

Índice

- 1. Introducción
- 2. Complejidad
- 3. Estructuras de datos
- 4. Entrada/Salida
- 5. Métodos algorítmicos

Divide y vencerás

Método voraz

Programación dinámica

Introducción

Algunos recursos

Comptetitive Programming 3 - Steve Halim, Felix Halim https://cpbook.net/ (Próximamente en la biblioteca de ACM)

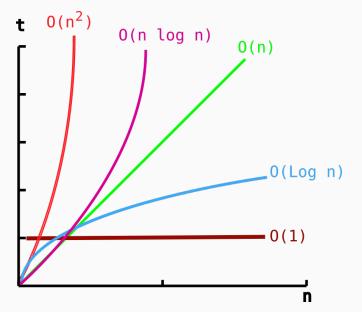


https://www.geeksforgeeks.org/

Complejidad

Complejidad: Concepto

- La **complejidad computacional** es la cantidad de recursos requeridos para computar un algoritmo.
- Existe complejidad de **espacio** y de **tiempo**.
- El crecimiento del tiempo de un algoritmo se mide con la $\mathcal{O}()$
- El análisis de algoritmos es un tema denso.
- Tenéis una buena cheatsheet en http://bigocheatsheet.com/
- En los concursos, si el problema se soluciona con un algoritmo típico se espera el óptimo.



Estructuras de datos

El papel de las estructuras de datos

Una buena estructura de datos nos facilita la modelización del problema.

- Son el campo de juego de nuestros algoritmos.
- Conocer el lenguaje y sus librerías nos ahorra mucho trabajo.

Sin embargo, este ahorro no nos exime de la responsabilidad.

- Debemos saber la complejidad de las estructuras.
- Debemos identificar cuáles son mejores para cada caso.
- Debemos conocer sus puntos fuertes y débiles.

Estructuras de datos lineales

Array estático:

- Soportado nativamente.
- La estructura básica más utilizada.

Array dinámico:

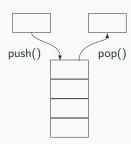
- Cambiamos su tamaño en tiempo de ejecución.
- ArrayList o Vector

Podemos usar algoritmos como sort o binarySearch sobre las estructuras. (Librerías: Arrays, Collections)

Estructuras de datos lineales

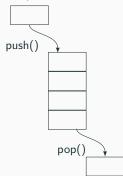
Pilas:

- Last Input First Output (LIFO)
- Java Stack



Colas:

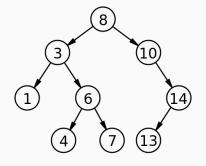
- First Input First Output (FIFO)
- Java Queue



Estructuras de datos no lineales

Árboles binarios de búsqueda:

- El subárbol izquierdo de un nodo contiene valores menores.
- El subárbol derecho de un nodo contiene valores mayores.



Java TreeMap ($clave \implies valor$)

Java TreeSet (clave)

Otras estructuras de datos

- Colas con priodidad (Heap)
- Grafos
 - Matriz de adyacencia
 - Lista de nodos adyacentes
 - Lista de aristas
- Más árboles.
- ...

• La entrada nos da pistas de la modelización del problema.

- La entrada nos da pistas de la modelización del problema.
- Es importante no perder más tiempo del necesario con la E/S.

- La entrada nos da pistas de la modelización del problema.
- Es importante no perder más tiempo del necesario con la E/S.
- Se recomienda llevarla apuntada o en su defecto memorizarla.

3 -> número de entradas

- 3 -> número de entradas
- 4 -> tamaño de vector

3 -> número de entradas4 -> tamaño de vector1 1 2 -> elementos de vector

```
3 -> número de entradas
4 -> tamaño de vector
1 1 1 2 -> elementos de vector
2
1 1
5
1 1 2 2 3
```

Entrada/Salida: Procesador genérico

```
Data: num_entradas, tam_vector, vector
declarar variables;
while num_entradas > 0 do
   leer tam:
   inicializar vector;
   for i in to tam_vector do
       vector[i] = leer_entero;
   end
   procesar;
   num_entradas -= 1;
end
```

Entrada/Salida: Ejemplo

```
public static void main(String[] args){
  int n, len;
  int [] arr;
  FastReader fr = new FastReader();
  n = fr.nextInt();
  while (n > 0){
    len = fr.nextInt();
    arr = new int[len];
    for (int i = 0; i < len; i++)</pre>
    arr[i] = fr.nextInt();
    System.out.println(findMajority(arr));
    n--:
```

Métodos algorítmicos

• Patrón de diseño de algoritmos de carácter recursivo.

- Patrón de diseño de algoritmos de carácter recursivo.
- Descompone problemas en subproblemas de solución más sencilla.

- Patrón de diseño de algoritmos de carácter recursivo.
- Descompone problemas en subproblemas de solución más sencilla.
- Se distinguen cuatro pasos:

- Patrón de diseño de algoritmos de carácter recursivo.
- Descompone problemas en subproblemas de solución más sencilla.
- Se distinguen cuatro pasos:
 - Hallar el caso base del problema.

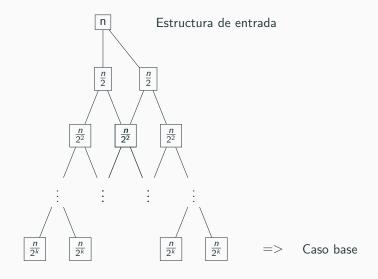
- Patrón de diseño de algoritmos de carácter recursivo.
- Descompone problemas en subproblemas de solución más sencilla.
- Se distinguen cuatro pasos:
 - Hallar el caso base del problema.
 - Dividir la estructura de datos hasta encontrar el caso base.

- Patrón de diseño de algoritmos de carácter recursivo.
- Descompone problemas en subproblemas de solución más sencilla.
- Se distinguen cuatro pasos:
 - Hallar el caso base del problema.
 - Dividir la estructura de datos hasta encontrar el caso base.
 - Aplicar la solución al caso base.

- Patrón de diseño de algoritmos de carácter recursivo.
- Descompone problemas en subproblemas de solución más sencilla.
- Se distinguen cuatro pasos:
 - Hallar el caso base del problema.
 - Dividir la estructura de datos hasta encontrar el caso base.
 - Aplicar la solución al caso base.
 - Recomponer la estructura de datos ya resuelta.

- Patrón de diseño de algoritmos de carácter recursivo.
- Descompone problemas en subproblemas de solución más sencilla.
- Se distinguen cuatro pasos:
 - Hallar el caso base del problema.
 - Dividir la estructura de datos hasta encontrar el caso base.
 - Aplicar la solución al caso base.
 - Recomponer la estructura de datos ya resuelta.
- Ejemplos de este método: Mergesort, quicksort, búsqueda binaria...

Divide y vencerás: Árbol de recursión



Método voraz: Concepto

 Este método algorítmico se basa en la elección de soluciones locales óptimas con el fin de obtener soluciones globales óptimas.

Método voraz: Concepto

- Este método algorítmico se basa en la elección de soluciones locales óptimas con el fin de obtener soluciones globales óptimas.
- Útil en problemas de optimización pero difícil de probar su correctitud.

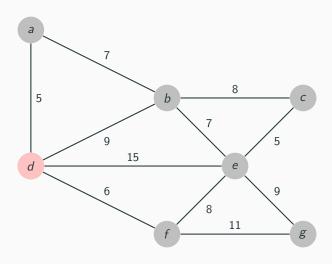
- Este método algorítmico se basa en la elección de soluciones locales óptimas con el fin de obtener soluciones globales óptimas.
- Útil en problemas de optimización pero difícil de probar su correctitud.
- Consiste en los siguientes fundamentos:

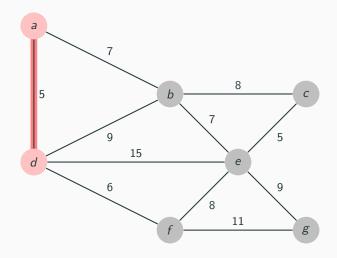
- Este método algorítmico se basa en la elección de soluciones locales óptimas con el fin de obtener soluciones globales óptimas.
- Útil en problemas de optimización pero difícil de probar su correctitud.
- Consiste en los siguientes fundamentos:
 - Disponemos de un conjunto de entrada (candidatos) y de otro de salida.

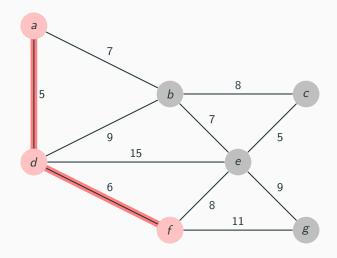
- Este método algorítmico se basa en la elección de soluciones locales óptimas con el fin de obtener soluciones globales óptimas.
- Útil en problemas de optimización pero difícil de probar su correctitud.
- Consiste en los siguientes fundamentos:
 - Disponemos de un conjunto de entrada (candidatos) y de otro de salida.
 - Mediante heurísticas decidimos qué elemento entra en el conjunto de salida (y lo eliminamos de los candidatos).

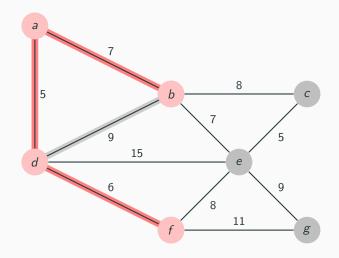
- Este método algorítmico se basa en la elección de soluciones locales óptimas con el fin de obtener soluciones globales óptimas.
- Útil en problemas de optimización pero difícil de probar su correctitud.
- Consiste en los siguientes fundamentos:
 - Disponemos de un conjunto de entrada (candidatos) y de otro de salida.
 - Mediante heurísticas decidimos qué elemento entra en el conjunto de salida (y lo eliminamos de los candidatos).
 - Para decidir los siguientes elementos los sometemos a un test de factibilidad.

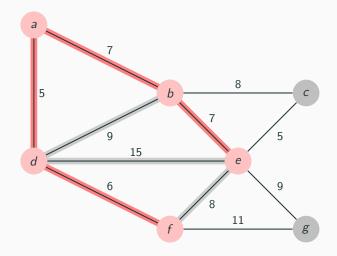
- Este método algorítmico se basa en la elección de soluciones locales óptimas con el fin de obtener soluciones globales óptimas.
- Útil en problemas de optimización pero difícil de probar su correctitud.
- Consiste en los siguientes fundamentos:
 - Disponemos de un conjunto de entrada (candidatos) y de otro de salida.
 - Mediante heurísticas decidimos qué elemento entra en el conjunto de salida (y lo eliminamos de los candidatos).
 - Para decidir los siguientes elementos los sometemos a un test de factibilidad.
- Ejemplos: A*, Prim, Kruskal, TSP...

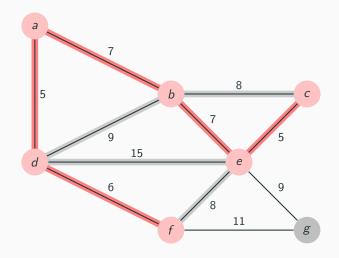


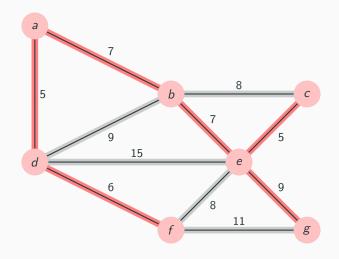












Saber resolver problemas con Programación Dinámica es clave para la programación competitiva.

 Hay veces que la resolución mediante Divide y vencerás lleva a la repetición de casos ya estudiados. Este problema incrementa la complejidad del algoritmo.

Saber resolver problemas con Programación Dinámica es clave para la programación competitiva.

- Hay veces que la resolución mediante Divide y vencerás lleva a la repetición de casos ya estudiados. Este problema incrementa la complejidad del algoritmo.
- La base de la programación dinámica es el uso de una tabla para ir almacenando los resultados que puedan usarse posteriormente.

Saber resolver problemas con Programación Dinámica es clave para la programación competitiva.

- Hay veces que la resolución mediante Divide y vencerás lleva a la repetición de casos ya estudiados. Este problema incrementa la complejidad del algoritmo.
- La base de la programación dinámica es el uso de una tabla para ir almacenando los resultados que puedan usarse posteriormente.
- La programación dinámica normalmente se usa para resolver problemas de Optimización y problemas de Conteo.

Saber resolver problemas con Programación Dinámica es clave para la programación competitiva.

- Hay veces que la resolución mediante Divide y vencerás lleva a la repetición de casos ya estudiados. Este problema incrementa la complejidad del algoritmo.
- La **base** de la programación dinámica es el uso de una **tabla** para ir almacenando los resultados que puedan usarse posteriormente.
- La programación dinámica normalmente se usa para resolver problemas de Optimización y problemas de Conteo.

