



PONTIFICIA UNIVERSIDAD CATÓLICA DE CHILE
ESCUELA DE INGENIERÍA
DEPARTAMENTO DE CIENCIA DE LA COMPUTACIÓN

IIC2133 Estructuras de datos y algoritmos
1° semestre 2017

Ayudantía I1

1. Backtracking: ZUMA

Tenemos dos listas de caracteres α y β y queremos eliminar todos los caracteres de α . // La única operación que podemos hacer para lograr nuestro objetivo es insertar el primer elemento de β en cualquier posición de α . Esto puede provocar los siguientes efectos:

- Si el caracter insertado forma un grupo de 3 o más caracteres, el grupo se elimina y se unen los extremos
- Si al unir dos extremos, los caracteres que se unen son del mismo tipo, entonces también se eliminan y se unen los extremos otra vez.

Diga si los siguientes ejemplos corresponden a una poda o una heurística y analice el costo de implementarlos y su correctitud.

1. Si el caracter a insertar no se encuentra en α , se pone al final.
2. Si el caracter a insertar no está ni en α ni en β , el estado es irresoluble.
3. Si hay solo una copia del elemento a insertar en α y no quedan más en β , el estado es irresoluble.
4. Al probar insertar en distintas posiciones, si inserto el caracter junto a otro caracter igual, solo pruebo al lado izquierdo.
5. Al modelar el problema, represento los caracteres de α como $(char, number)$ para no probar dentro de secuencias muy grandes.

2. Programación dinámica

Como todos saben (o deberían saber), el cálculo de $\binom{n}{k}$ se obtiene de $\frac{n!}{(n-k)! \cdot k!}$. Sin embargo, hay otra forma de calcular este valor, la cual se puede lograr con el triángulo de pascal:

$$\begin{array}{ccccccc} & & & & \binom{0}{0} & & \\ & & & & & & \\ & & \binom{1}{0} & & \binom{1}{1} & & \\ & & & & & & \\ & \binom{2}{0} & & \binom{2}{1} & & \binom{2}{2} & \\ & & & & & & \\ & \binom{3}{0} & & \binom{3}{1} & & \binom{3}{2} & & \binom{3}{3} \\ & & & & & & \\ & \binom{4}{0} & & \binom{4}{1} & & \binom{4}{2} & & \binom{4}{3} & & \binom{4}{4} \\ & & & & & & \\ & \binom{5}{0} & & \binom{5}{1} & & \binom{5}{2} & & \binom{5}{3} & & \binom{5}{4} & & \binom{5}{5} \\ & & & & & & \\ & \binom{6}{0} & & \binom{6}{1} & & \binom{6}{2} & & \binom{6}{3} & & \binom{6}{4} & & \binom{6}{5} & & \binom{6}{6} \end{array}$$

Usando este triángulo, se puede calcular de la siguiente manera:

$$\binom{n}{k} = \binom{n-1}{k-1} + \binom{n-1}{k}$$

- Proponga una manera recursiva de calcular el coeficiente binomial.
- Mejore su forma recursiva para que tome tiempo polinomial.
- ¿Por qué podría servir calcular el coeficiente binomial de esta manera y no con los factoriales?

3. Ordenación

1. Con respecto a HeapSort:

- ¿Qué ventajas y desventajas tiene?
- Encuentre un ejemplo de datos a ordenar con heapsort que no sea estable.
- ¿Hay alguna manera de convertir heapsort en un algoritmo estable? ¿Se puede hacer sin perder sus propiedades?
- En un heap ¿Las operaciones de insert y pop son permutables? (Si inserto un elemento a y luego saco un elemento b ¿El heap queda igual si primero saco b y luego inserto a ?)

2. Digamos que existe un algoritmo que permite hacer merge entre dos listas ordenadas en $O(1)$. Calcule la complejidad de MergeSort usando ese algoritmo.

3. Digamos que existe una estructura de datos que permite insertar un dato de manera ordenada en $O(1)$. Calcule la complejidad de insertion sort usando esta estructura para mantener los datos que ya fueron ordenados. Explique por qué no se puede insertar en $O(1)$ en una lista ligada ni en un array.