Dividir y conquistar

Pedro O. Pérez M., MTI

Análisis y diseño de algoritmos Tecnológico de Monterrey

pperezm@tec.mx

02-2019

Contenido

Introducción

Ejemplos clásicos

Definición

Es una técnica que permite encontrar la solución de un problema descomponiéndolo en subproblemas más pequeños (dividir) y que tienen la misma naturaleza del problema original, es decir, son similares a este. Luego resuelve cada uno de los subproblemas recursivamente hasta llegar a problemas de solución trivial o conocida con antelación (conquistar) para, finalmente, unir las diferentes soluciones (combinar) y así conformar la solución global al problema.

Forma general

Procedure 1 DIVIDE_AND_CONQUER

```
Input: X

if X is simple or known then

return SOLUTION(X)

else

Decompose X into smaller problems x_1, x_2, ..., x_n

for i \leftarrow 1 to n do

y_i \leftarrow DIVIDE\_AND\_CONQUER(X_i)

end for

Combine the y_i to get the Y that is solution of X

return Y

end if
```

Búsqueda binaria

Buscar un elemento x en un arreglo ordenado A de n elementos.

Procedure 2 BINARY_SEARCH

```
Input: A: Array, low: Index, high: Index, k: Key
  if low > high then
    return -1
  else
    mid \leftarrow FLOOR((high + low)/2)
    if k = A[mid] then
       return mid
    else if k < A[mid] then
       return BINARY SEARCH(A, low, mid -1, key)
    else if k > A[mid] then
       return BINARY SEARCH(A, mid + 1, high, key)
    end if
  end if
```

Permutaciones

Hallar todas las permutaciones de un número. Por ejemplo, las permutaciones de 123 son: {123, 231, 321, 312, 132, 213, 123}.

Procedure 3 PERMUTATION

```
Input: S : String , pos : Integer
  if pos > 1 then
    for i \leftarrow 1 to pos do
      SWAP(number, i, pos)
      PERMUTATION(number, pos - 1)
      SWAP(number, i, pos)
    end for
  else
    print S
  end if
```

Torres de Hanoi

En este problema hay tres ejes verticales. En uno de los ejes se acomoda un número indeterminado de discos, todos de diferente tamaño y ordenados de abajo hacia arreglo del más grande al más pequeño. El reto consiste en mover todos los discos del eje en el que se encuentran a un eje destino utilizando el otro eje como auxiliar, de acuerdo con las siguientes reglas:

- ► Solo se puede mover un disco a la vez.
- Solo se pueden mover los discos que están en los topes de los ejes.
- No puede quedar un disco más grande sobre uno más pequeño.



El problema de pasar n discos del eje inicial al eje final se puede dividir en el problema de pasar n-1 discos del inicial a un eje auxiliar, luego pasar un disco al poste final y finalmente pasar los n-1 del eje auxiliar al final (con el mismo algoritmo).

Procedure 4 HANOI

```
Input: n: Integer, start: Index, aux: Index, end: Index if n>0 then HANOI(n-1, start, end, aux) print ("Move from start to end") HANOI(n-1, aux, start, end) end if
```