DISEÑO DE ALGORITMOS

Jonathan García

PASOS DISEÑO ALGORITMOS

Definición del problema

Especificación datos de entrada

Especificación datos de salida

- Formular el problema detalladamente.
- 2. Pensar en algoritmos para resolver el problema
- Diseñar un algoritmo para el problema
- 4. Analizar el algoritmo
 - 1. Si es correcto, usarlo
 - 2. Si no es correcto volver al paso 2

FUERZA BRUTA

Estrategia para:

- Probar todos las posibles combinaciones
- En n grandes es menos eficiente
- Hace lazos anidados

```
c = primero(P)
mientras c != null
    si valido(P,c) entonces mostrar(P,c)
    c = siguiente(P,c)
```

<u>Maximum Subarray – LeetCode</u>

<u>Longest Common Prefix - LeetCode</u>

<u>Available Captures for Rook – LeetCode</u>

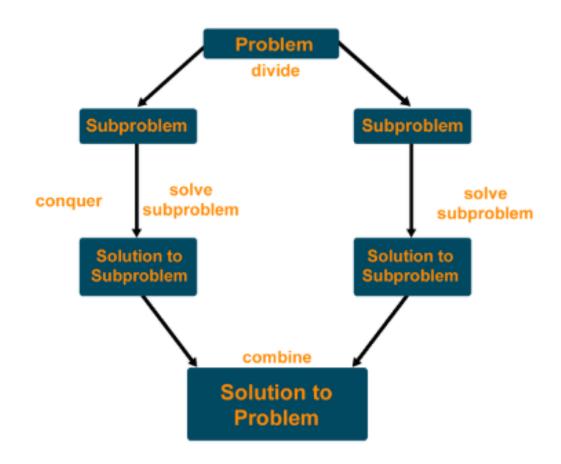
<u>Longest Substring Without Repeating Characters – LeetCode</u>

DIVIDIRY CONQUISTAR

Se divide el problema en instancias más pequeñas, se resuelve de forma independiente cada una de las instancias y se combina las soluciones pequeñas para dar una solución al problema original.



Divide and Conquer Algorithm

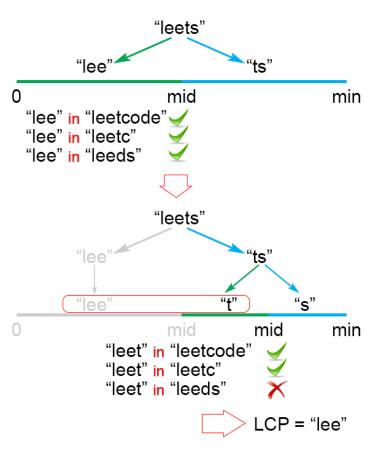




<u>Longest Common Prefix – LeetCode</u>

<u>Majority Element – LeetCode</u>

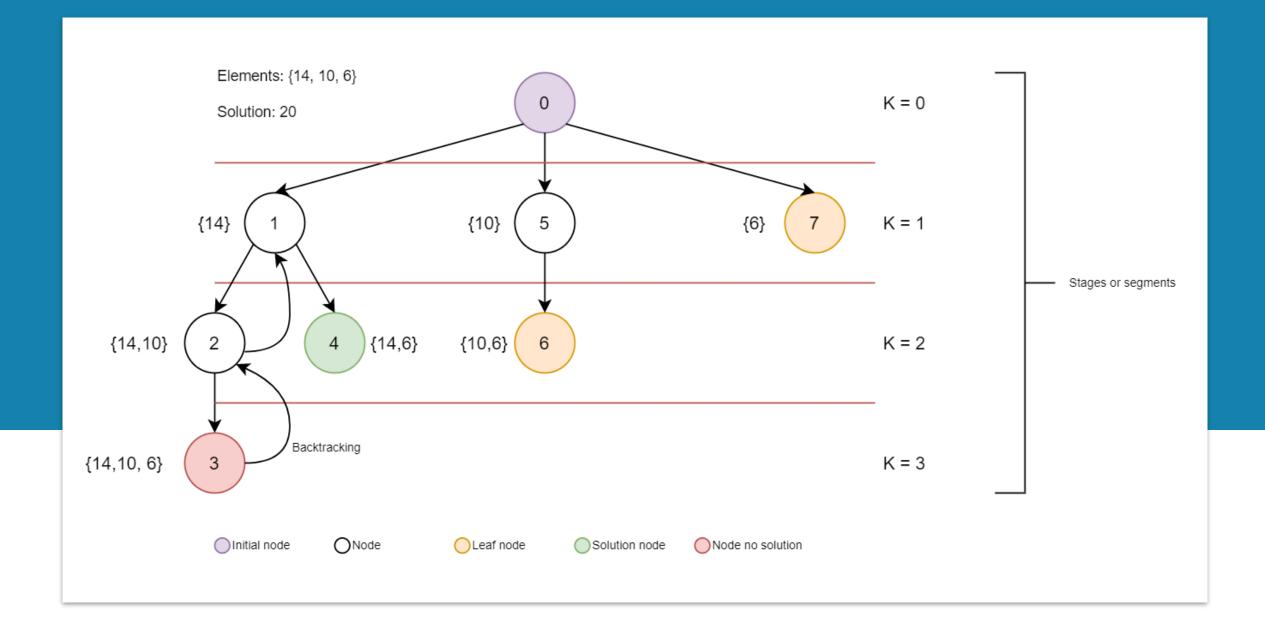
{leets, leetcode, leetc, leeds}



Searching for the longest common prefix (LCP) in dataset {leets, leetcode, leetc, leeds}

BACKTRACKING

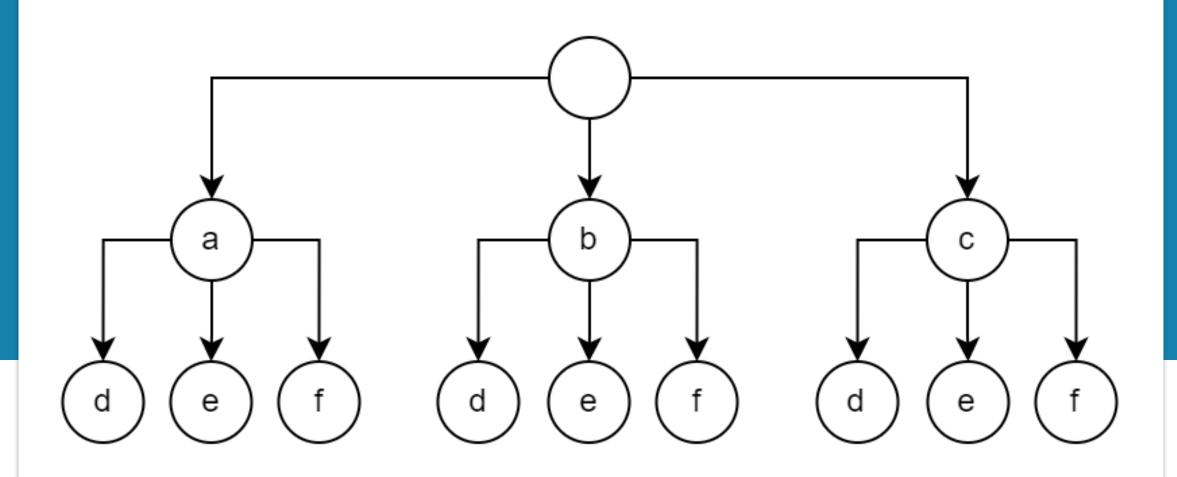
Escoge un camino buscando una solución, si por el camino no se llega a la solución se retrocede hasta hallar un nuevo camino.

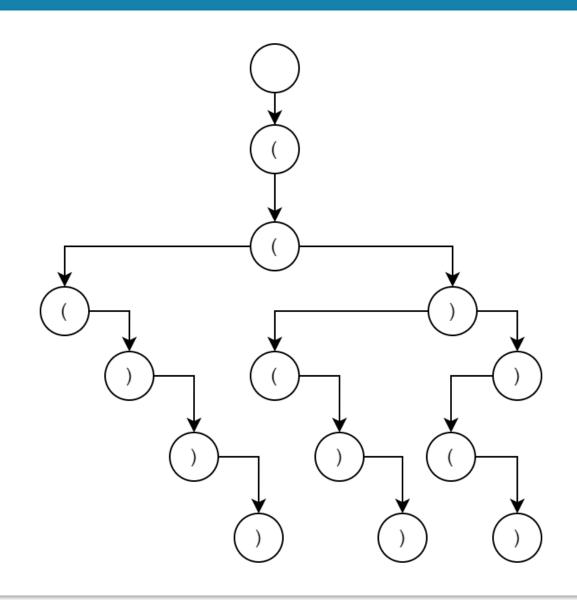


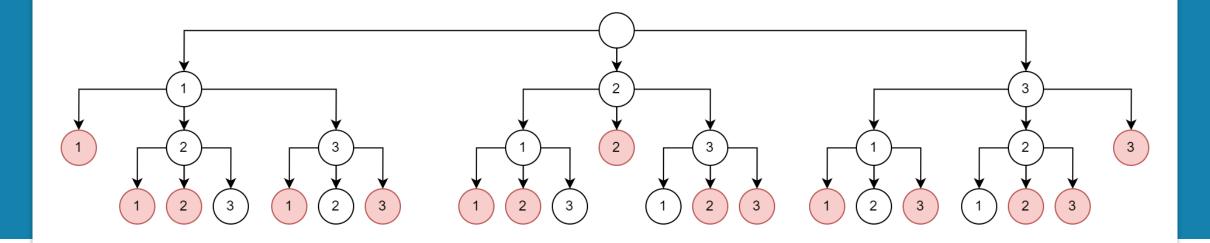
<u>Letter Combinations of a Phone Number – LeetCode</u>

Generate Parentheses - LeetCode

<u>Permutations – LeetCode</u>







PROGRAMACIÓN DINÁMICA

Es un método para reducir el tiempo de ejecución de un algoritmo mediante la utilización de subproblemas superpuestos y subestructuras óptimas, como se describe a continuación.

Memoización (Top-down)

Tabulación (Bottom-up)

```
int fib(int n)
{
   if (n <= 1)
      return n;
   return fib(n-1) + fib(n-2);
}</pre>
```

Recursion: Exponential

```
f[0] = 0;
f[1] = 1;

for (i = 2; i <= n; i++)
{
    f[i] = f[i-1] + f[i-2];
}

return f[n];</pre>
```

Dynamic Programming: Linear



<u>Fibonacci Number – LeetCode</u>

Climbing Stairs - LeetCode

0										
0	1	1	2	3	5	8	13	21	34	55