ALGORITMIA

PRÁCTICA 7

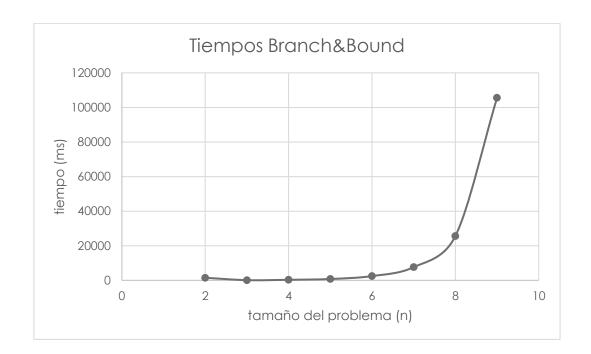
Características principales del ordenador:

| Procesador: | i5-8250U |
|--------------|----------|
| Memoria RAM: | 8GB |

Medidas de tiempo

| n | tiempo_bt_bal (ms) | tiempo_bnb (ms) | nodes_bt_bal | nodes_bnb | zncc_bt_bal | zncc_bnb |
|---|--------------------|-----------------|--------------|-----------|-------------|----------|
| 2 | 38 | 1471 | 12 | 12 | 0.0 | 0.0 |
| 3 | 70 | 93 | 33 | 39 | 0.0257 | 0.0257 |
| 4 | 163 | 305 | 84 | 120 | 0.034 | 0.034 |
| 5 | 299 | 770 | 207 | 363 | 0.0327 | 0.0452 |
| 6 | 730 | 2443 | 504 | 1092 | 0.0461 | 0.0461 |
| 7 | 1761 | 7627 | 1221 | 3279 | 0.055 | 0.0607 |
| 8 | 4292 | 25588 | 2952 | 9840 | 0.0539 | 0.0547 |
| 9 | 11014 | 105589 | 7131 | 29523 | 0.0704 | 0.0711 |

Gráfica de Branch & Bound:



Justificación de la complejidad:

La implementación realizada de Branch & Bound (en la que ningún nodo es podado) proporciona los mismos resultados que el algoritmo de backtracking sin balanceo, ya que se genera el árbol de expansión completo. Por tanto, su complejidad será también O(3ⁿ).

Para comprobarlo, vamos a utilizar las mediciones realizadas y la fórmula $t_2 = f(n_2)/f(n_1) \cdot t_1$.

Datos: t_1 =770ms, n_1 =5, n_2 =6:

$$t_2 = (3^6)/(3^5) \cdot 770 = 3 \cdot 770 = 2310 \text{ ms}$$

Comprobando con el valor obtenido para n=6 anteriormente:

2443 ms (valor calculado) ≈ 2310 ms (valor obtenido)

Por tanto, podemos asegurar que la complejidad del algoritmo es O(3ⁿ).

Comparación de resultados con los algoritmos de backtracking:

Resultados para n=7 imágenes:

TESTING BACKTRACKING SIN BALANCEO:

-ZNCC: 0,052651

-Contador: 3279

TESTING BACKTRACKING CON BALANCEO:

-ZNCC: 0,049592 -Contador: 1221

TESTING BRANCH AND BOUND:

-ZNCC: 0,052651 -Contador: 3279

Si representamos las mediciones de los algoritmos de Branch and bound y de backtracking con balanceo, observamos que BnB no mejora los tiempos (ya que dicho algoritmo genera el árbol completo).

