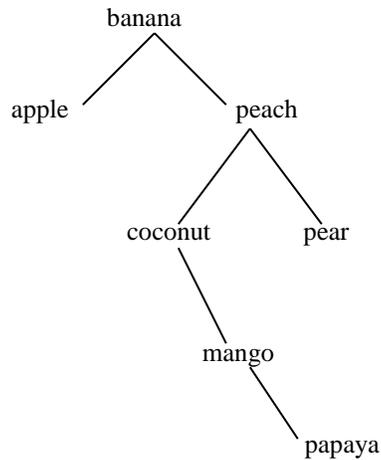


Kuis ke-4 IF2153 Matematika Diskrit (3 SKS) – Pohon dan Kompleksitas Algoritma
Dosen: Rinaldi Munir & Harlili
Kamis, 13 Desember 2007
Waktu: 50 menit

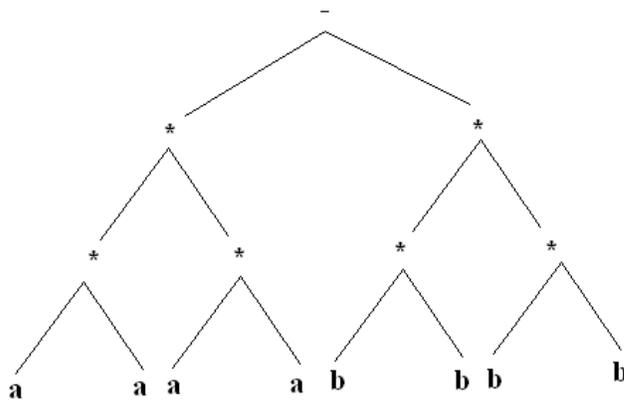
1. Gambarkan pohon pencarian (*search tree*) untuk kata-kata: *banana*, *peach*, *apple*, *pear*, *coconut*, *mango*, dan *papaya* berdasarkan urutan alfabet.

Penyelesaian:



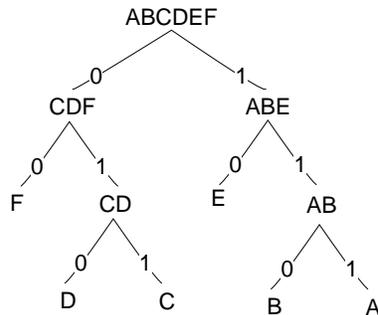
2. Gambarkan pohon ekspresi dengan kedalaman paling minimum untuk $a^4 - b^4$ dengan tidak menggunakan simpul $^$ (pangkat), tetapi hanya menggunakan simpul a , b , $*$, dan $-$.

Penyelesaian:



3. Berikan kode Huffman untuk tiap simbol berikut (dengan frekuensi yang diberikan). Gambarkan pula pohon Huffman yang terbentuk dan tentukan kode Huffman untuk setiap simbol.
 A : 0.08 B : 0.10 C : 0.12 D : 0.15 E : 0.20 F : 0.35

Penyelesaian:



A : 111 B : 110 C : 011 D : 010 E : 10 F : 00

4. Tentukan nilai Ω -besar dari $T(n) = n + n \log n$, dimana n adalah bilangan bulat positif.

Penyelesaian:

$$T(n) = n + n \log n \geq n + n = 2n = 2 \cdot n$$

Sehingga $T(n) = n + n \log n = \Omega(n)$

5. Diberikan potongan program dalam Bahasa C sebagai berikut:

```

int i, j, a, n;
int a = 0;
for (i=0; i<n*n; i++)
  for (j=0; j<=i; j++)
    a = a + i*j;
  
```

Berapa kompleksitas waktu asimptotik algoritma tersebut (dalam notasi O -besar), berikan alasannya!

Penyelesaian:

Dalam kasus ini terdapat 2 buah pengulangan, yaitu:

- pengulangan bagian dalam, dengan kompleksitas waktu asimptotik $O(i)$
- pengulangan bagian luar, dengan kompleksitas waktu asimptotik:

$$\sum_{i=0}^{n^2} O(i) = O\left(\frac{n^2(n^2+1)}{2}\right) = O(n^4)$$

6. Perhatikan bahwa $n^2 = O(2^n)$ tapi tidak berlaku sebaliknya.

Penyelesaian:

Bukti untuk $n^2 = O(2^n)$. Diperoleh $n^2 \leq 2^n$ untuk semua $n \geq 4$.

Bukti bahwa $2^n \neq O(n^2)$. Tidak akan ada konstanta C sehingga $2^n \leq Cn^2$ untuk semua $n \geq n_0$.

7. Berikan estimasi O -besar, Ω -besar, dan Θ -besar untuk $T(n) = 1^3 + 2^3 + \dots + n^3$, dimana n adalah bilangan bulat positif.

Penyelesaian:

$$T(n) = 1^3 + 2^3 + \dots + n^3 = (1 + 2 + \dots + n)^2 = \left(\frac{1}{2}n(n+1)\right)^2 = \frac{1}{4}n^2(n^2 + 2n + 1) =$$

$$\frac{1}{4}n^4 + \frac{1}{2}n^3 + \frac{1}{4}n^2 \leq \frac{1}{4}n^4 + \frac{1}{2}n^4 + \frac{1}{4}n^4 = n^4$$

Sehingga $T(n) = 1^3 + 2^3 + \dots + n^3 = O(n^4)$