## Algoritma Branch and Bound

Bahan Kuliah IF2251 Strategi Algoritmik Oleh: Rinaldi Munir

### Algoritma Branch and Bound

• Algoritma *Branch and Bound* (B&B) juga merupakan metode pencarian di dalam ruang solusi secara sistematis.

- Algoritma runut-balik → skema DFS
- Algoritma B&B → skema BFS

• Untuk mempercepat pencarian ke simpul solusi, maka setiap simpul diberi sebuah nilai ongkos (*cost*).

• Simpul berikutnya yang akan diekspansi tidak lagi berdasarkan urutan pembangkitannya (sebagaimana pada BFS murni),

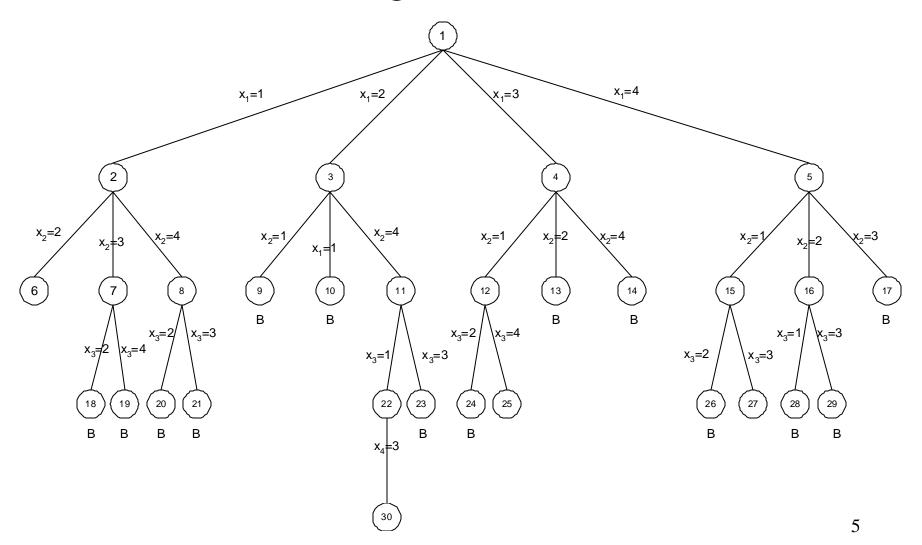
• tetapi simpul yang memiliki ongkos yang paling kecil (*least cost search*) – pada kasus minimasi.

• Nilai ongkos pada setiap simpul *i* menyatakan taksiran ongkos termurah lintasan dari simpul *i* ke simpul solusi (*goal node*):

 $\hat{c}(i)$  = nilai taksiran lintasan termurah dari simpul status i ke status tujuan

• Dengan kata lain,  $\hat{c}(i)$  menyatakan batas bawah (lower bound) dari ongkos pencarian solusi dari status i.

# Tinjau kembali persoalan 4-ratu yang diselesaikan dengan skema BFS (murni).



Solusi pertama dicapai pada simpul 30, yaitu X = (2, 4, 1, 3).

 Dengan skema BFS murni / FIFO, kita harus memperluas dulu simpul 12, simpul 15, dan simpul 16 sebelum memperluas simpul 22 yang melahirkan simpul solusi, yaitu simpul 30.

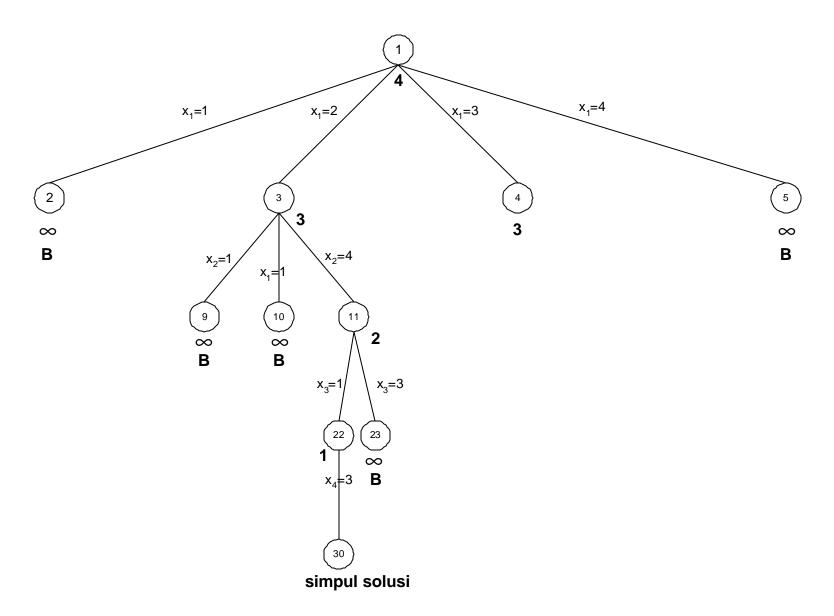
• Pada algoritma B&B, pencarian ke simpul solusi dapat dipercepat dengan memilih simpul hidup berdasarkan nilai ongkos (*cost*).

• Setiap simpul hidup diasosiasikan dengan sebuah ongkos yang menyatakan nilai batas (bound).

• Simpul hidup yang menjadi simpul-E ialah simpul yang mempunyai nilai batas terkecil (strategi **pencarian berdasarkan biaya terkecil** (*least cost search*)).

- Untuk setiap simpul *X*, nilai batas ini dapat berupa [HOR78]:
- 1. jumlah simpul dalam upapohon X yang perlu dibangkitkan sebelum simpul solusi ditemukan, atau
- 2. panjang lintasan dari simpul X ke simpul solusi terdekat (dalam upapohon X ybs)

Misal digunakan ukuran (b):



 Pemberian nilai batas seperti pada persoalan N-Ratu di atas adalah nilai batas yang ideal, karena letak simpul solusi diketahui.

• Pada umumnya, untuk kebanyakan persoalan, letak simpul solusi tidak diketahui,

• karena itu, dalam prakteknya, nilai batas untuk setiap simpul umumnya berupa taksiran atau perkiraan.

• Fungsi heuristik untuk menghitung taksiran *cost*:

$$\hat{c}(i) = \hat{f}(i) + \hat{g}(i)$$

 $\hat{c}(i)$  = ongkos untuk simpul i $\hat{f}(i)$  = ongkos mencapai simpul i dari akar

 $\hat{g}(i) = \text{ongkos mencapai simpul tujuan dari simpul}_{i}$ 

• Simpul berikutnya yang dipilih untuk diekspansi adalah simpul yang memiliki  $\hat{c}$  minimum.

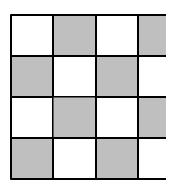
## Algoritma B&B:

- 1. Masukkan simpul akar ke dalam antrian Q. Jika simpul akar adalah simpul solusi ( $goal \ node$ ), maka solusi telah ditemukan. Stop.
- 2. Jika Q kosong, tidak ada solusi. Stop.
- 3. Jika Q tidak kosong, pilih dari antrian Q simpul i yang mempunyai  $\hat{c}(i)$  paling kecil. Jika terdapat beberapa simpul i yang memenuhi, pilih satu secara sembarang.
- 4. Jika simpul *i* adalah simpul solusi, berarti solusi sudah ditemukan, stop. Jika simpul *i* bukan simpul solusi, maka bangkitkan semua anak-anaknya. Jika *i* tidak mempunyai anak, kembali ke langkah 2.
- 5. Untuk setiap anak j dari simpul i, hitung  $\hat{c}(j)$ , dan masukkan semua anak-anak tersebut ke dalam Q.
- 6. Kembali ke langkah 2.

## Permainan 15-Puzzle

1	3	4	15
2		5	12
7	6	11	14
8	9	10	13

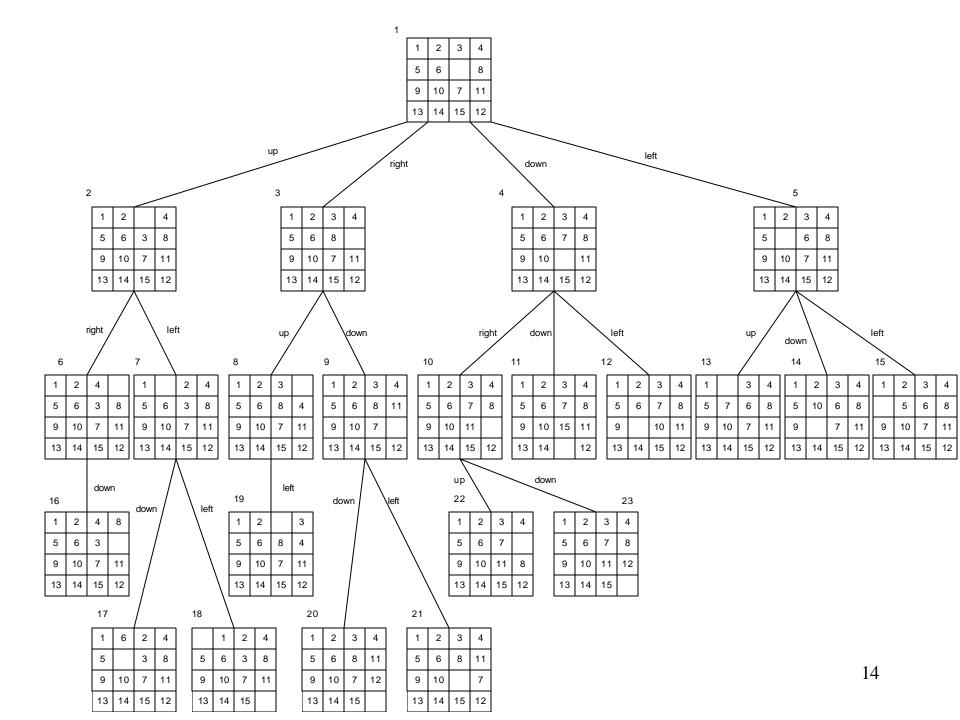
1	2	3	4
5	6	7	8
9	10	11	12
13	14	15	·



- (a) Susunan awal (b) Susunan akhir

(c)

• Terdapat 16! (=  $20.9 \times 10^{12}$ ) susunan ubin yang berbeda pada bidang kerangka



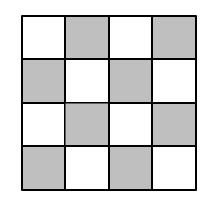
• Sebelum menelusuri ruang status untuk mencapai susunan akhir, kita patut menentukan apakah status tujuan dapat dicapai atau tidak dari status awal.

• *POSISI*(*i*) = posisi ubin bernomor *i* pada susunan akhir.

• KURANG(i) = jumlah ubin j sedemikian sehingga j < i dan POSISI(j) > POSISI(i).

1	3	4	15
2		5	12
7	6	11	14
8	9	10	13

1	2	3	4
5	6	7	8
9	10	11	12
13	14	15	



Misalkan X = 1 jika pada status awal slot kosong berada pada salah satu posisi yang diarsir pada Gambar 7.3c, dan X = 0 jika slot kosong berada pada posisi lainnya.

• Teorema 8.1. Status tujuan hanya dapat dicapai dari status awal jika

$$\sum_{i=1}^{16} KURANG(i) + X$$

bernilai genap.

- Pada Gambar 7.2a mempunyai X = 0 dan  $\sum_{i=1}^{16} KURANG(i) = 37$ , sehingga 37 + 0 = 37 (ganjil).
- Oleh karena itu, status tujuan tidak dapat dicapai dari status awal pada Gambar 7.2a.

### • Algoritma B&B:

Nilai ongkos untuk simpul P:  $\hat{c}(P) = f(P) + \hat{g}(P)$ 

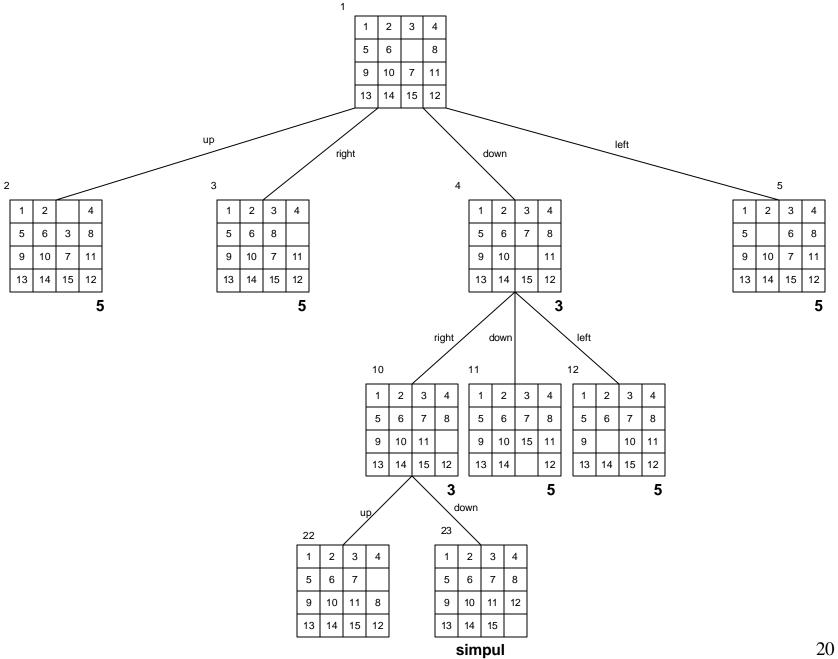
f(P) = adalah panjang lintasan dari simpul akar ke P

 $\hat{g}(P)$  = taksiran panjang lintasan terpendek dari P ke simpul solusi pada upapohon yang akarnya P.

• Salah satu cara menghitung  $\hat{g}(P)$ :

 $\hat{g}(P)$  = jumlah ubin tidak kosong yang tidak terdapat pada susunan akhir

• Paling sedikit sejumlah  $\hat{g}(P)$  perpindahan harus dilakukan untuk mentransformasikan status P ke status tujuan.



solusi

# Persoalan Pedagang Keliling (Travelling Salesperson Problem - TSP)

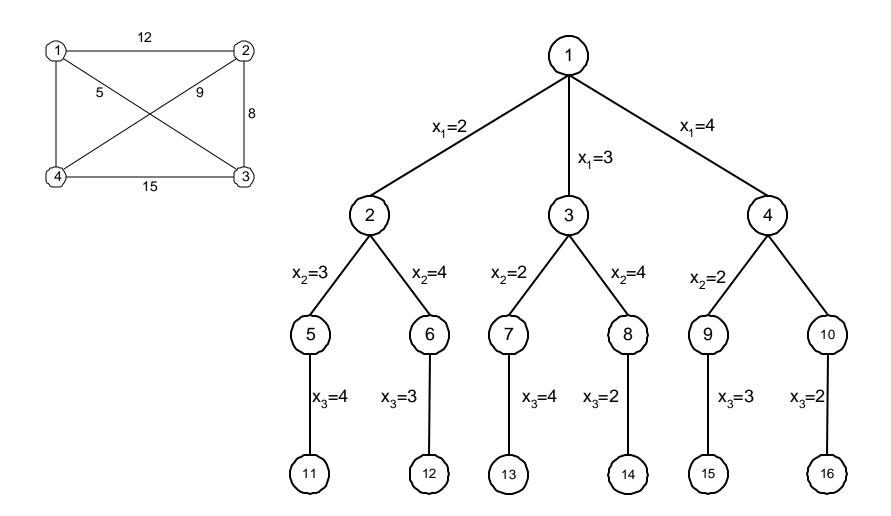
#### Misalkan

- (i) G=(V,E) adalah graf lengkap TSP
- (ii) |V| = n = jumlah simpul dalam graf G. Simpul- simpul diberi nomor 1, 2, ..., n.
- (iii)  $c_{ij}$  = bobot sisi (i, j)
- (iv) perjalanan (tur) berawal dan berakhir di simpul 1.
- (v) S adalah ruang solusi, yang dalam hal ini  $S = \{ (1, \mathbf{p}, 1) \mid \mathbf{p} \text{ adalah permutasi } (2, 3, ..., n) \}$

Solusi TSP dinyatakan sebagai

$$X = (1, x_1, x_2, ..., x_{n-1}, 1)$$
  
yang dalam hal ini  
 $x_0 = x_n = 1$  (simpul asal = simpul akhir= 1).

### • Contoh instansiasi persoalan TSP:



• Ongkos atau nilai batas untuk setiap simpul dihitung dengan menggunakan matriks ongkostereduksi (*reduced cost matrix*) dari graf *G*.

• Sebuah matriks dikatakan tereduksi jika setiap kolom dan barisnya mengandung paling sedikit satu buah nol dan semua elemen lainnya nonnegatif.

Contoh: tinjau graf lengkap berarah TSP dengan n = 5

$$\begin{bmatrix} \infty & 20 & 30 & 10 & 11 \\ 15 & \infty & 16 & 4 & 2 \\ 3 & 5 & \infty & 2 & 4 \\ 19 & 6 & 18 & \infty & 3 \\ 16 & 4 & 7 & 16 & \infty \end{bmatrix}$$

Lakukan reduksi baris:

$$\begin{bmatrix} \infty & 20 & 30 & 10 & 11 \\ 15 & \infty & 16 & 4 & 2 \\ 3 & 5 & \infty & 2 & 4 \\ 19 & 6 & 18 & \infty & 3 \\ 16 & 4 & 7 & 16 & \infty \end{bmatrix} \begin{matrix} R_1 - 10 \\ R_2 - 2 \\ R_3 - 2 \\ R_4 - 3 \\ R_5 - 4 \end{matrix} \begin{matrix} 10 & 20 & 0 & 1 \\ 13 & \infty & 14 & 2 & 0 \\ 13 & \infty & 0 & 2 \\ 16 & 3 & 15 & \infty & 0 \\ 12 & 0 & 3 & 12 & \infty \end{matrix} \begin{matrix} 10 \\ 10 \\ 10 \\ 10 \\ 10 \end{matrix}$$

Kemudian, lakukan reduksi kolom (dari hasil reduksi baris di atas):

$$\begin{bmatrix} \infty & 10 & 20 & 0 & 1 \\ 13 & \infty & 14 & 2 & 0 \\ 1 & 3 & \infty & 0 & 2 \\ 16 & 3 & 15 & \infty & 0 \\ 12 & 0 & 3 & 12 & \infty \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \infty & 10 & 17 & 0 & 1 \\ 12 & \infty & 11 & 2 & 0 \\ 0 & 3 & \infty & 0 & 2 \\ 15 & 3 & 12 & \infty & 0 \\ 11 & 0 & 0 & 12 & \infty \end{bmatrix} = A$$

Total jumlah semua pengurang = (10 + 2 + 2 + 3 + 4) + (1 + 3) = 25.

Nilai 25 ini adalah nilai batas untuk simpul akar,

$$\hat{c}(root) = 25$$



Selanjutnya, misalkan A adalah matriks tereduksi untuk simpul R.

Misalkan S adalah anak dari simpul R sedemikian sehingga sisi (R, S) pada pohon ruang status berkoresponden dengan sisi (i, j) pada perjalanan.

Jika S bukan simpul daun, maka matriks bobot tereduksi untuk simpul S dapat dihitung sebagai berikut:

- (a) ubah semua nilai pada baris i dan kolom j menjadi  $\infty$ . Ini untuk mencegah agar tidak ada lintasan yang keluar dari simpul i atau masuk pada simpul j;
- (b) ubah A(j, 1) menjadi  $\infty$ . Ini untuk mencegah penggunaan sisi (j, 1);
- (c) reduksi kembali semua baris dan kolom pada matriks A kecuali untuk elemen  $\infty$ .

Jika *r* adalah total semua pengurang, maka nilai batas untuk simpul *S* adalah:

$$\hat{c}(S) = \hat{c}(R) + A(i, j) + r$$

Hasil reduksi ini menghasilkan matriks *B*.

Secara umum, persamaan fungsi pembatas adalah:

$$\hat{c}(S) = \hat{c}(R) + A(i, j) + r$$

yang dalam hal ini,

 $\hat{c}(S)$  = bobot perjalanan minimum yang melalui simpul S (simpul di pohon ruang status)

 $\hat{c}(R)$  = bobot perjalanan minimum yang melalui simpul R, yang dalam hal ini R adalah orangtua dari S.

A(i, j) = bobot sisi (i, j) pada graf G yang berkoresponden dengan sisi (R, S) pada pohon ruang status.

r = jumlah semua pengurang pada proses memperoleh matriks tereduksi untuk simpul S.

Perhitungan selanjutnya:

1. Simpul 2; Lintasan: 1, 2

$$\begin{bmatrix} \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \\ \infty & \infty & 11 & 2 & 0 \\ 0 & \infty & \infty & 0 & 2 \\ 15 & \infty & 12 & \infty & 0 \\ 11 & \infty & 0 & 12 & \infty \end{bmatrix} = B$$

Tidak ada pengurangan yang dilakukan, r = 0.

$$\hat{c}(2) = \hat{c}(1) + A(1,2) + r = 25 + 10 + 0 = 35$$

2. Simpul 3; Lintasan: 1, 3

$$\begin{bmatrix} \infty & \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \\ 12 & \infty & \infty & 2 & 0 \\ \infty & 3 & \infty & 0 & 2 \\ 15 & 3 & \infty & \infty & 0 \\ 11 & 0 & \infty & 12 & \infty \end{bmatrix} C_{1} - 11 \begin{bmatrix} \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \\ 1 & \infty & \infty & 2 & 0 \\ 0 & 3 & \infty & 0 & 2 \\ 4 & 3 & \infty & \infty & 0 \\ 0 & 0 & \infty & 12 & \infty \end{bmatrix} = B$$

Diperoleh r = 11. Nilai batas untuk simpul 3 pada pohon ruang status:

$$\hat{c}(3) = \hat{c}(1) + A(1,3) + r = 25 + 17 + 11 = 53$$

3. Simpul 4; Lintasan: 1, 4

$$\begin{bmatrix} \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \\ 12 & \infty & 11 & \infty & 0 \\ 0 & 3 & \infty & \infty & 2 \\ \infty & 3 & 12 & \infty & 0 \\ 11 & 0 & 0 & \infty & \infty \end{bmatrix} = B$$

Diperoleh r = 0. Nilai batas untuk simpul 4 pada pohon ruang :tatus:

$$\hat{c}(4) = \hat{c}(1) + A(1,4) + r = 25 + 0 + 0 = 25$$

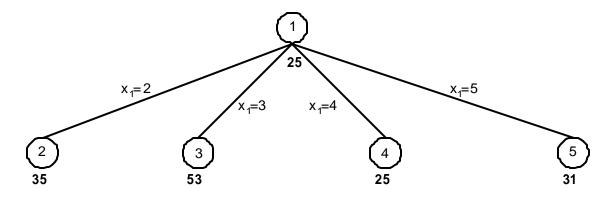
4. Simpul 5; Lintasan: 1, 5

$$\begin{bmatrix} \infty & \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \\ 12 & \infty & 11 & 2 & \infty \\ 0 & 3 & \infty & 0 & \infty \\ 15 & 3 & 12 & \infty & \infty \\ \infty & 0 & 0 & 12 & \infty \end{bmatrix} R_{2} - 2 \begin{bmatrix} \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \\ 10 & \infty & 9 & 0 & \infty \\ 0 & 3 & \infty & 0 & \infty \\ R_{4} - 3 \begin{bmatrix} 0 & 0 & \infty & \infty & \infty \\ 0 & 3 & \infty & 0 & \infty \\ 12 & 0 & 9 & \infty & \infty \\ \infty & 0 & 0 & 12 & \infty \end{bmatrix} = B$$

Diperoleh r = 2 + 3 = 5. Nilai batas untuk simpul 5 pada pohon ruang status:

$$\hat{c}(5) = \hat{c}(1) + A(1,5) + r = 25 + 1 + 5 = 31$$

Pohon ruang status yang terbentuk sampai saat ini adalah:



5. Simpul 6; Lintasan: 1, 4, 2

$$\begin{bmatrix} \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \\ \infty & \infty & 11 & \infty & 0 \\ 0 & \infty & \infty & \infty & 2 \\ \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \\ 11 & \infty & 0 & \infty & \infty \end{bmatrix} = C$$

Tidak ada pengurangan yang dilakukan, sehingga r = 0. Nilai batas untuk simpul 6 pada pohon ruang status:

$$\hat{c}(6) = \hat{c}(4) + B(4,2) + r = 25 + 3 + 0 = 28$$

6. Simpul 7; Lintasan: 1, 4, 3

$$\begin{bmatrix} \infty & \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \\ 12 & \infty & \infty & \infty & \infty & 0 \\ \infty & 3 & \infty & \infty & 2 \\ \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \\ 11 & 0 & \infty & \infty & \infty \end{bmatrix} R_3 - 2 \begin{bmatrix} \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \\ 12 & \infty & \infty & \infty & \infty \\ \infty & 1 & \infty & \infty & 0 \\ \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \end{bmatrix} C_1 - 11 \begin{bmatrix} \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \\ 1 & \infty & \infty & \infty & \infty \\ \infty & 1 & \infty & \infty & 0 \\ \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \end{bmatrix} = C$$

Diperoleh r = 2 + 11 = 13. Nilai batas untuk simpul 7 pada pohon ruang status:

$$\hat{c}(7) = \hat{c}(4) + B(4,3) + r = 25 + 12 + 13 = 50$$

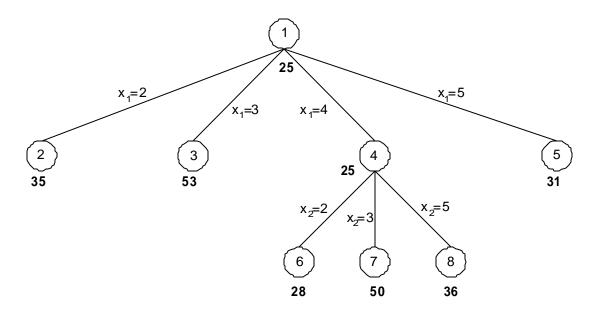
#### 7. Simpul 8; Lintasan: 1, 4, 5

$$\begin{bmatrix} \infty & \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \\ 12 & \infty & 11 & \infty & \infty \\ 0 & 3 & \infty & \infty & 2 \\ \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \\ \infty & 0 & 0 & \infty & \infty \end{bmatrix} R_2 - 11 \begin{bmatrix} \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \\ 1 & \infty & 0 & \infty & \infty \\ 0 & 3 & \infty & \infty & 2 \\ \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \\ \infty & 0 & 0 & \infty & \infty \end{bmatrix} = C$$

Diperoleh r = 11. Nilai batas untuk simpul 8 pada pohon ruang status:

$$\hat{c}(8) = \hat{c}(4) + B(4,5) + r = 25 + 0 + 11 = 36$$

### Pohon ruang status yang terbentuk sampai saat ini adalah:



8. Simpul 9; Lintasan: 1, 4, 2, 3

Diperoleh r = 2 + 11 = 13. Nilai batas untuk simpul 9 pada pohon ruang status:

$$\hat{c}(9) = \hat{c}(6) + C(2,3) + r = 28 + 11 + 13 = 52$$

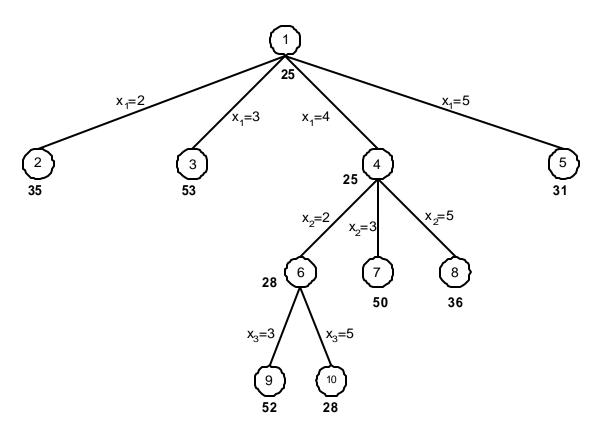
9. Simpul 10; Lintasan: 1, 4, 2, 5

$$\begin{bmatrix} \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \\ \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \\ 0 & \infty & \infty & \infty & \infty \\ 0 & \infty & \infty & \infty & \infty \\ \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \end{bmatrix} = D$$

Tidak ada pengurangan yang dilakukan, sehingga r = 0. Nilai batas untuk simpul 9 pada pohon ruang status:

$$\hat{c}(9) = \hat{c}(6) + C(2,5) + r = 28 + 0 + 0 = 28$$

Pohon ruang status yang terbentuk sampai saat ini adalah:

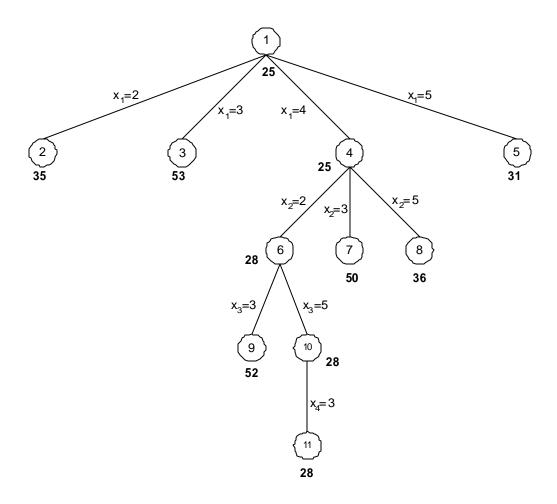


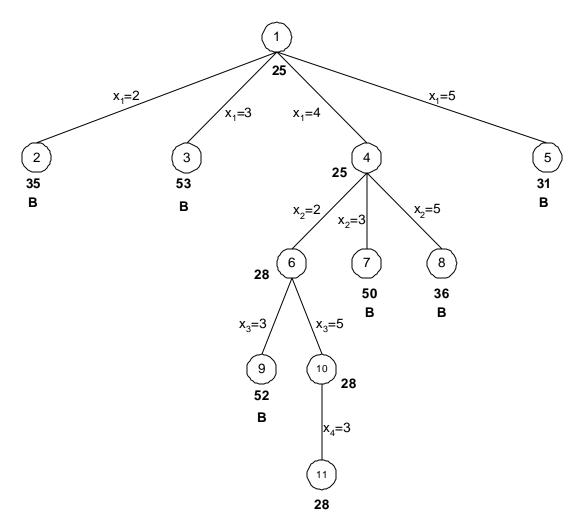
10. Simpul 11; Lintasan: 1, 4, 2, 5, 3

Diperoleh r = 0. Nilai batas untuk simpul 11 pada pohon ruang status:

$$\hat{c}(11) = \hat{c}(10) + D(5,3) + r = 28 + 0 + 0 = 28$$

Pohon ruang status yang terbentuk sampai saat ini adalah:





Karena tidak ada lagi simpul hidup di dalam pohon ruang status, maka X = (1, 4, 2, 5, 3, 1) menjadi solusi persoalan TSP di atas dengan bobot 28.