

TOÁN RỜI RẠC (DISCRETE MATHEMATICS)

2

Luồng cực đại

Khái niệm mạng

Đồ thị có hướng $G=(X,E)$ được gọi là mạng khi:

- Tồn tại duy nhất một đỉnh $s \in X$ mà tại s không có cung đi vào, chỉ có cung đi ra. Gọi s là điểm phát.
- Tồn tại duy nhất một đỉnh $t \in X$ mà tại t không có cung đi ra, chỉ có cung đi vào. Gọi t là điểm thu.
- Mỗi cung $e=(i,j)$ đều được gán một giá trị không âm $c(e)$ hay $c(i,j)$, gọi là khả năng thông qua của cung.
- Nếu không tồn tại cung từ đỉnh i đến đỉnh j thì khả năng thông qua của cung đó được qui ước là bằng không.

Khái niệm mạng

Mạng $G=(X,E)$:

□ Ánh xạ f từ E vào R^+ được gọi là một luồng trong mạng, cần thỏa các điều kiện:

1) Giới hạn của luồng

- Với mỗi cung e , gọi $f(e)$ là luồng
- Luồng trên cung không vượt quá khả năng thông qua của cung: $0 \leq f(e) \leq c(e)$

Khái niệm mạng

Mạng $G=(X,E)$:

- Ánh xạ f từ E vào R^+ được gọi là một luồng trong mạng, cần thỏa các điều kiện:

2) Cân bằng luồng

- Với mỗi đỉnh i không là đỉnh thu, cũng không là đỉnh phát ($i \neq s$ và $i \neq t$) thì tổng luồng trên các cung đi vào i bằng tổng luồng trên các cung từ i đi ra

$$\sum_{\forall(j,i)} f(j,i) = \sum_{\forall(i,k)} f(i,k)$$

Khái niệm mạng

Mạng $G=(X,E)$:

- Ánh xạ f từ E vào R^+ được gọi là một luồng trong mạng, cần thỏa các điều kiện:

3) Giá trị luồng

- Tổng luồng trên các cung phát ra từ điểm phát s bằng với tổng luồng trên các cung thu vào tại điểm thu t ,

$$\sum_{\forall (s,i)} f(s,i) = \sum_{\forall (j,t)} f(j,t)$$

Tìm luồng cực đại trong mạng

Thuật toán Ford-Fulkerson

- Gán nhãn cho các đỉnh
- Tăng luồng

Tìm luồng cực đại trong mạng

Thuật toán Ford-Fulkerson

- Gán nhãn cho các đỉnh
 - ▣ Trước tiên các đỉnh đều chưa có nhãn
 - ▣ Mỗi đỉnh sẽ có một trong 3 trạng thái:
 - Đỉnh chưa có nhãn
 - Đỉnh có nhãn nhưng chưa được xét
 - Đỉnh có nhãn và đã được xét
 - ▣ Nhãn của một đỉnh x_i có dạng
 - $x_i : [\pm x_{i-1}, \sigma(x_i)]$
 - $+x_i$ cho biết cần tăng luồng theo cung (x_{i-1}, x_i)
 - $-x_i$ cho biết cần giảm luồng theo cung (x_i, x_{i-1})

Thuật toán Ford-Fulkerson

- Gán nhãn cho các đỉnh
 - ▣ Bước 1:
 - Tất cả các đỉnh khác chưa có nhãn
 - Gán nhãn cho đỉnh phát $s : [+s, \infty]$
 - Đỉnh s có nhãn nhưng chưa xét

Thuật toán Ford-Fulkerson

□ Gán nhãn cho các đỉnh

▣ Bước 2:

■ Chọn một đỉnh x_i có nhãn nhưng chưa xét

■ $x_i: [\pm x_{i-1}, \sigma(x_i)]$

■ Mọi đỉnh u đi ra từ x_i , chưa có nhãn mà $f(x_i, u) < c(x_i, u)$ được gán nhãn:

■ $u : [+x_i, \sigma(u)]$, với $\sigma(u) = \min \{ \sigma(x_i), c(x_i, u) - f(x_i, u) \}$

■ Mọi đỉnh v đi tới x_i , chưa có nhãn mà $f(v, x_i) > 0$ được gán nhãn

■ $v : [-x, \sigma(v)]$, với $\sigma(v) = \min \{ \sigma(x), f(v, x) \}$

⇒ x_i là đỉnh có nhãn và đã được xét,

⇒ Các u và v là những đỉnh có nhãn nhưng chưa được xét.

Thuật toán Ford-Fulkerson

□ Gán nhãn cho các đỉnh

▣ Bước 3:

■ Lặp lại bước 2 cho đến khi:

- Hoặc đỉnh thu t được gán nhãn $t: [\pm y, \sigma(t)] \Rightarrow$ bước 4.
- Hoặc là không thể gán nhãn cho đỉnh thu $t: \Rightarrow$ kết thúc thuật toán,

Thuật toán Ford-Fulkerson

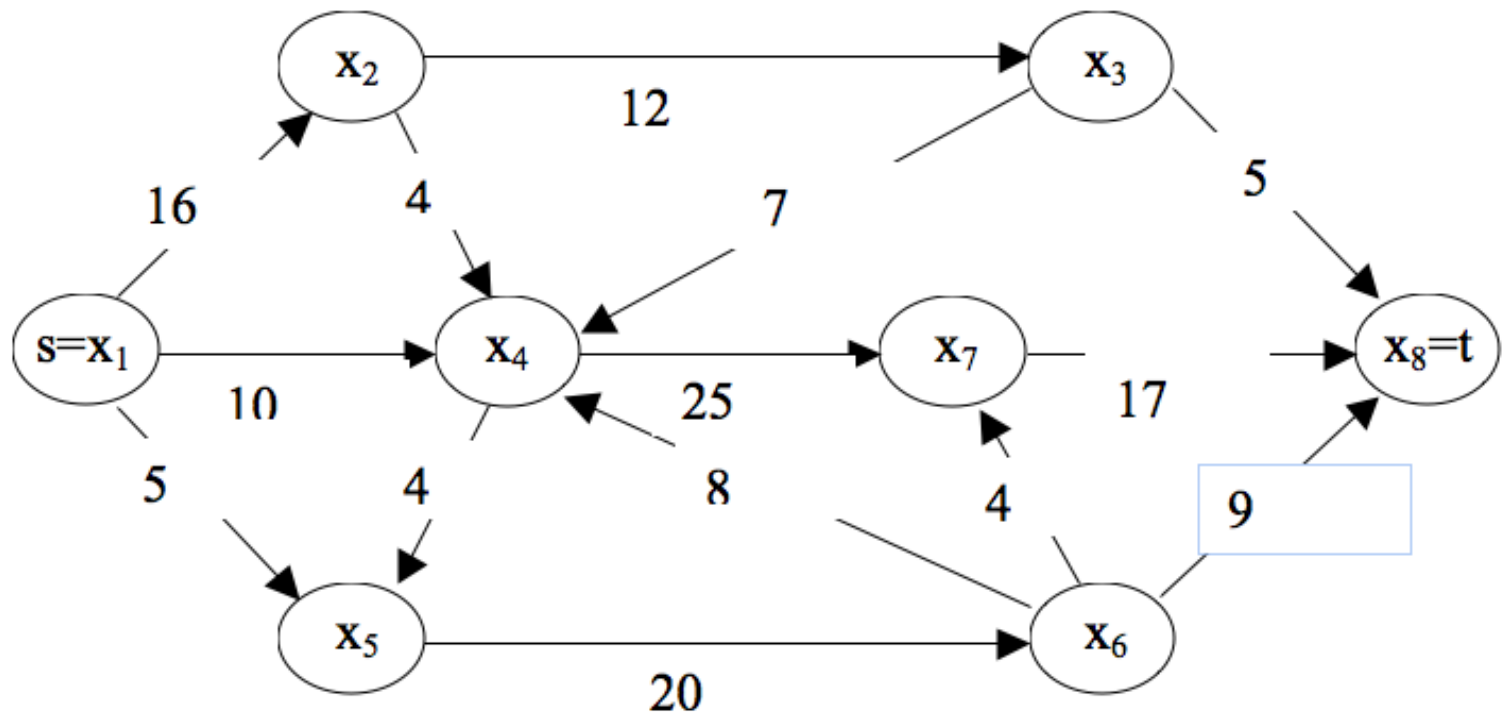
- Tăng luồng (dựa vào đường dẫn P: $s = x_1, x_2, \dots, x_k = t$)
 - ▣ Bước 4:
 - Với $t : [x_{k-1}, \sigma(t)]$
 - Xét lần lượt các x từ $t = x_k \Rightarrow x_1 = s$
 - Nếu $x : [+u, \sigma(x)]$ thì tăng luồng trên cung (u, x) : $f(u, x) = f(u, x) + \sigma(t)$
 - Nếu $x : [-u, \sigma(x)]$ thì giảm luồng trên cung (u, x) : $f(u, x) = f(u, x) - \sigma(t)$
 - Trở về bước 1

Bài tập

13

Đề thi năm 2012 (lần 2)

Câu 10. Tìm luồng cực đại trong mạng sau:



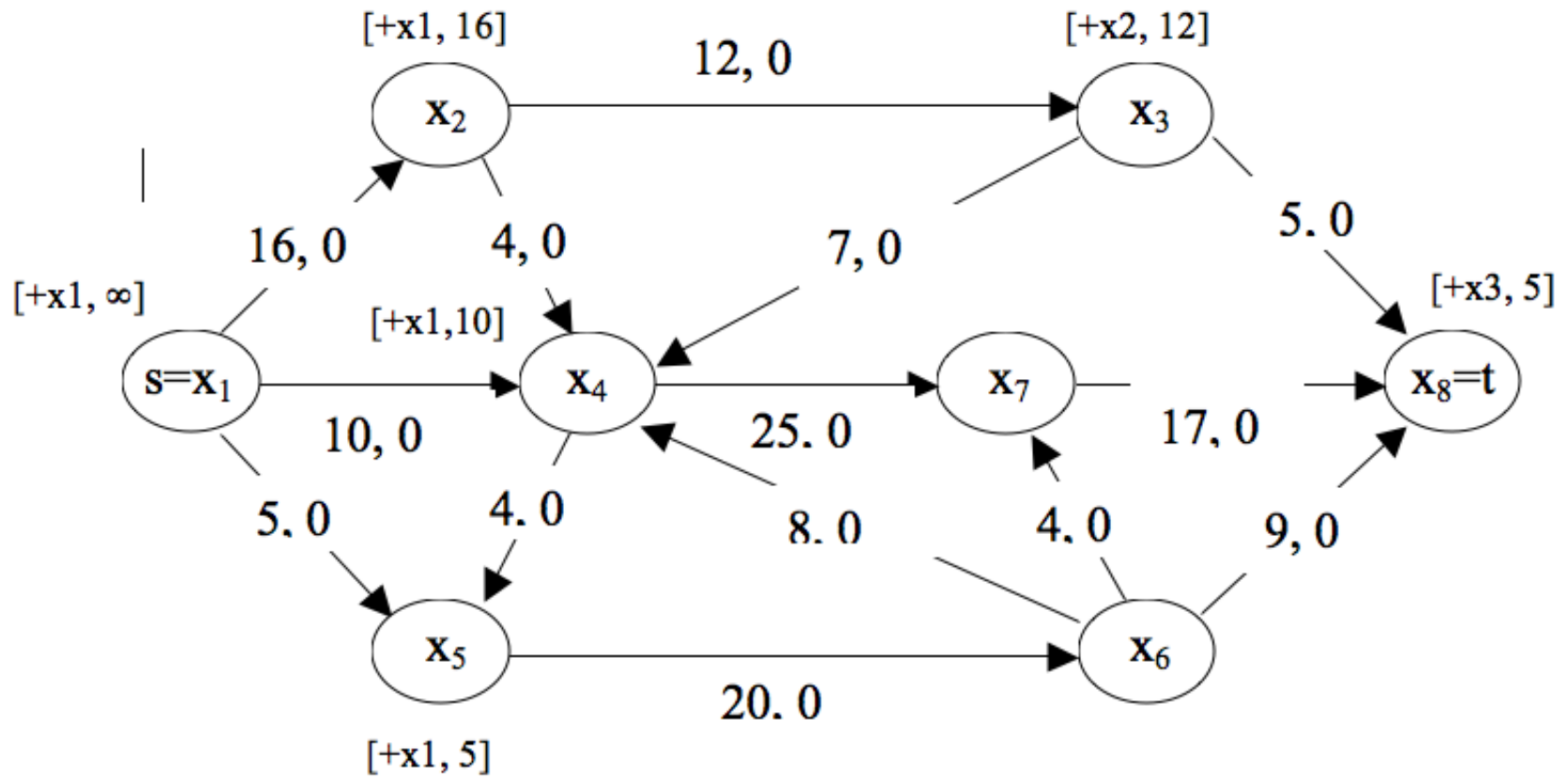
Giải

Bài tập

14

Gán nhãn

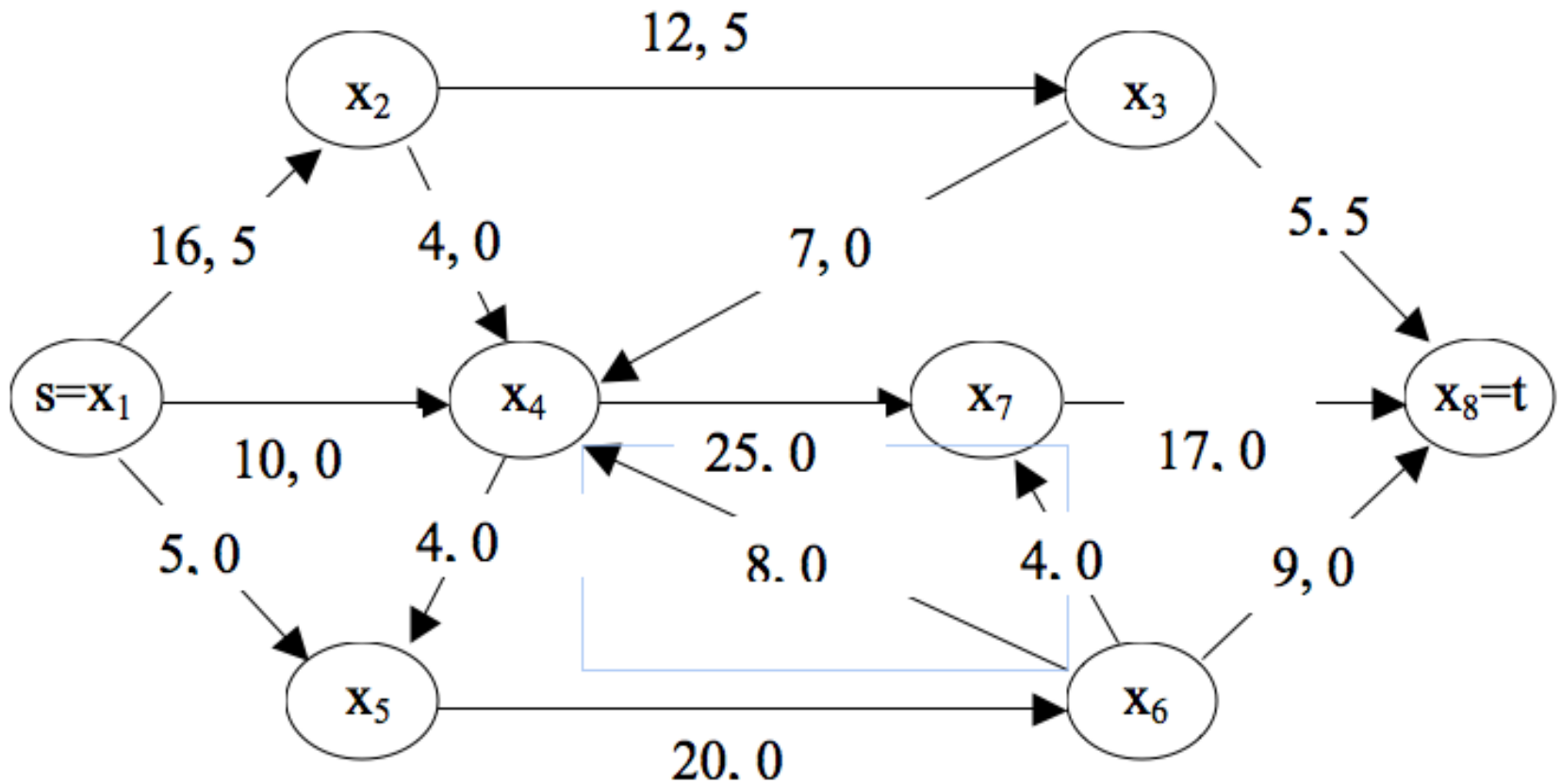
Lập 1



Bài tập

15

Tăng luồng

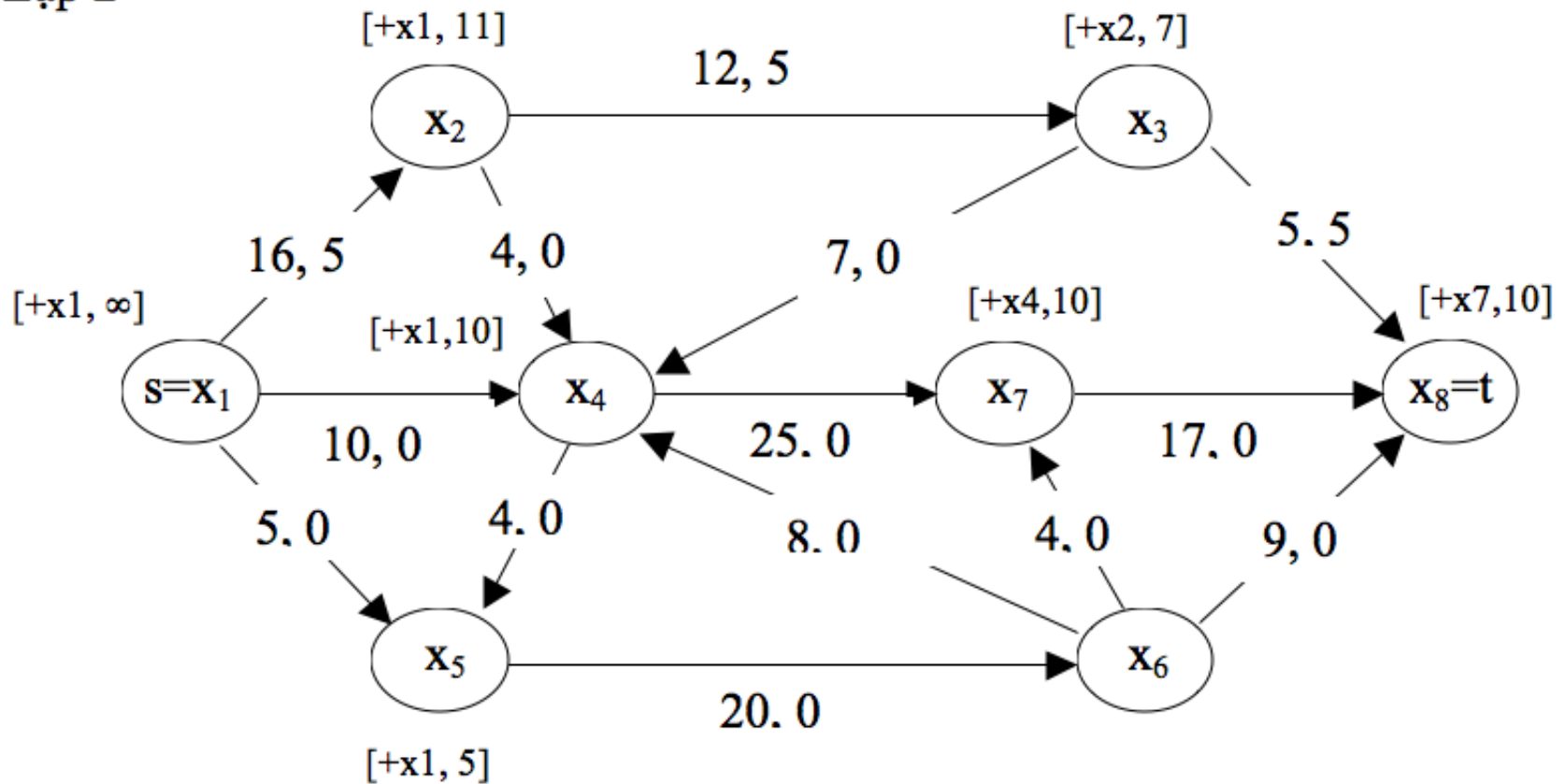


Bài tập

16

Gán nhãn

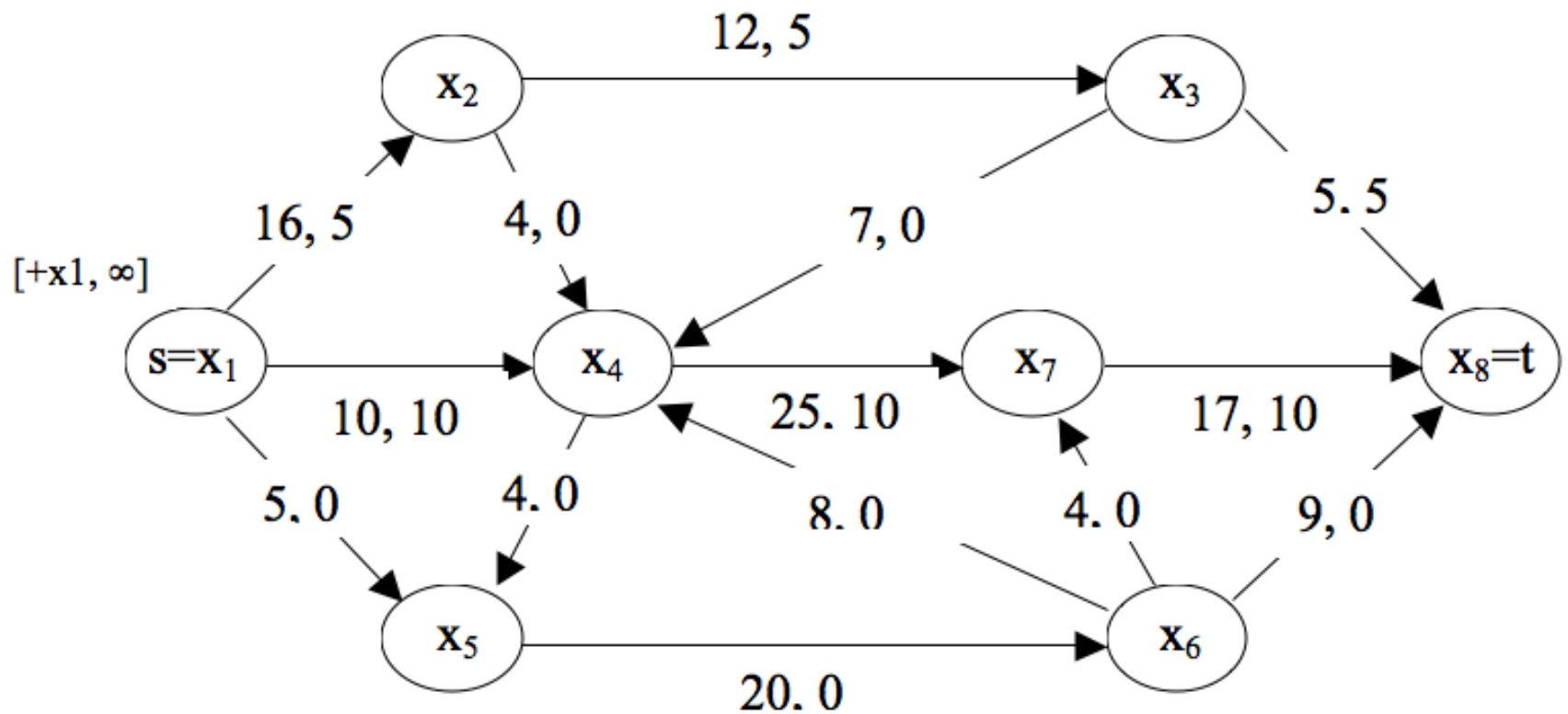
Lập 2



Bài tập

17

Tăng luồng



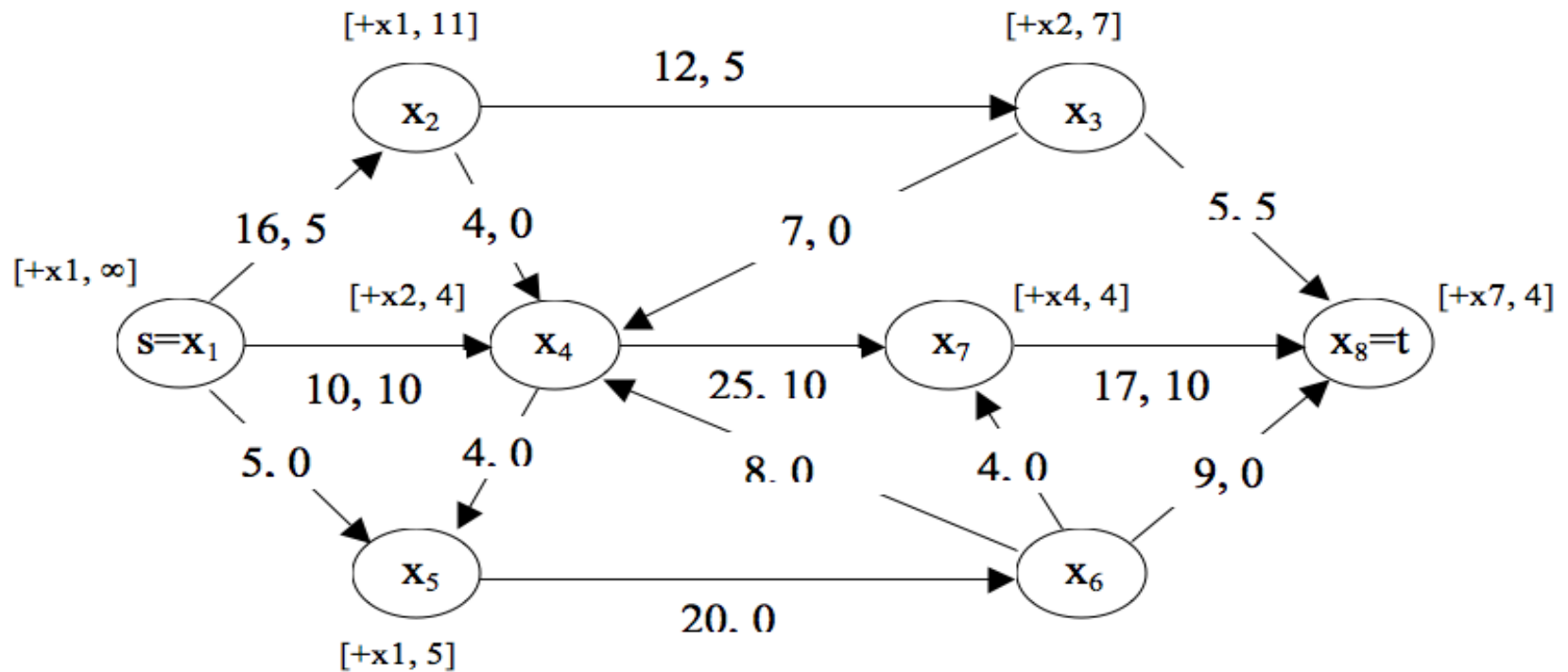
Bài tập

18

Gán nhãn

Đề thi năm 2012 (lần 2)

Lập 3

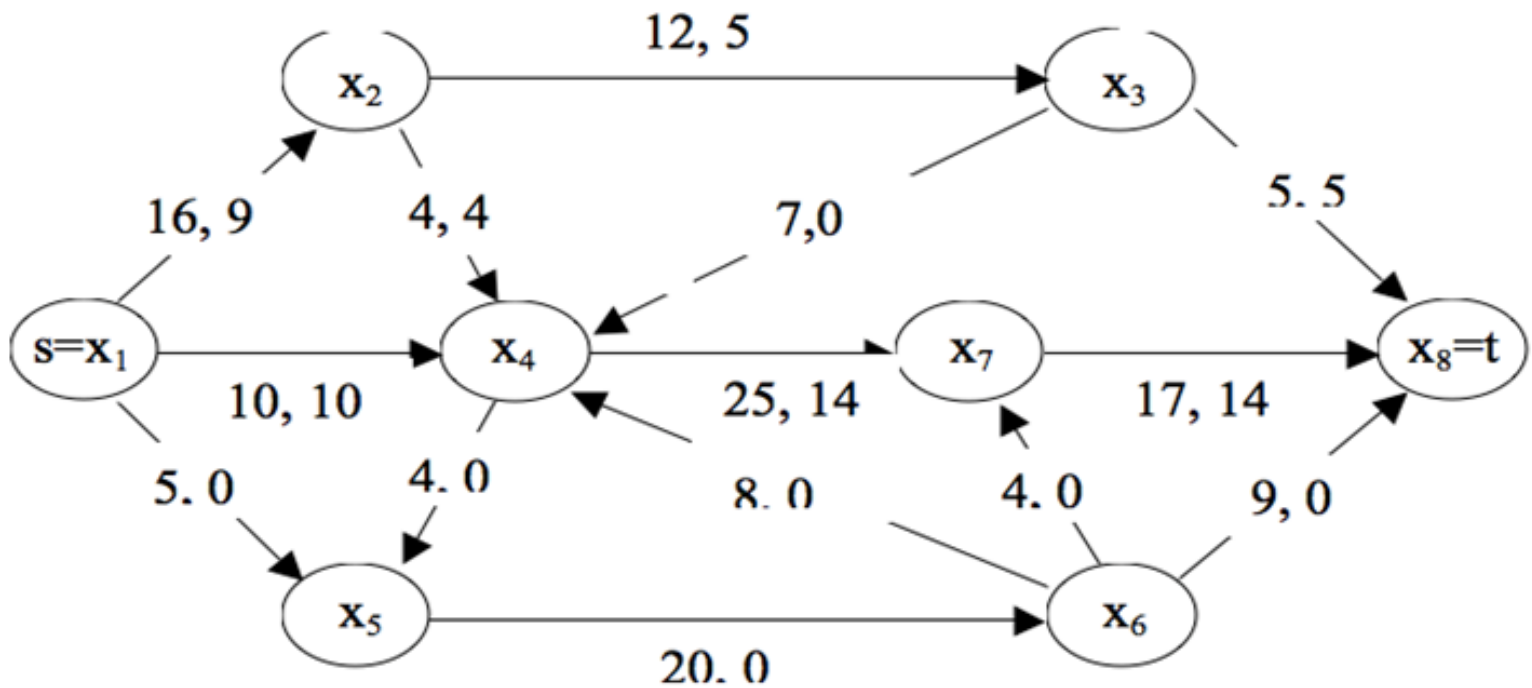


Bài tập

19

Tăng luồng

Đề thi năm 2012 (lần 2)



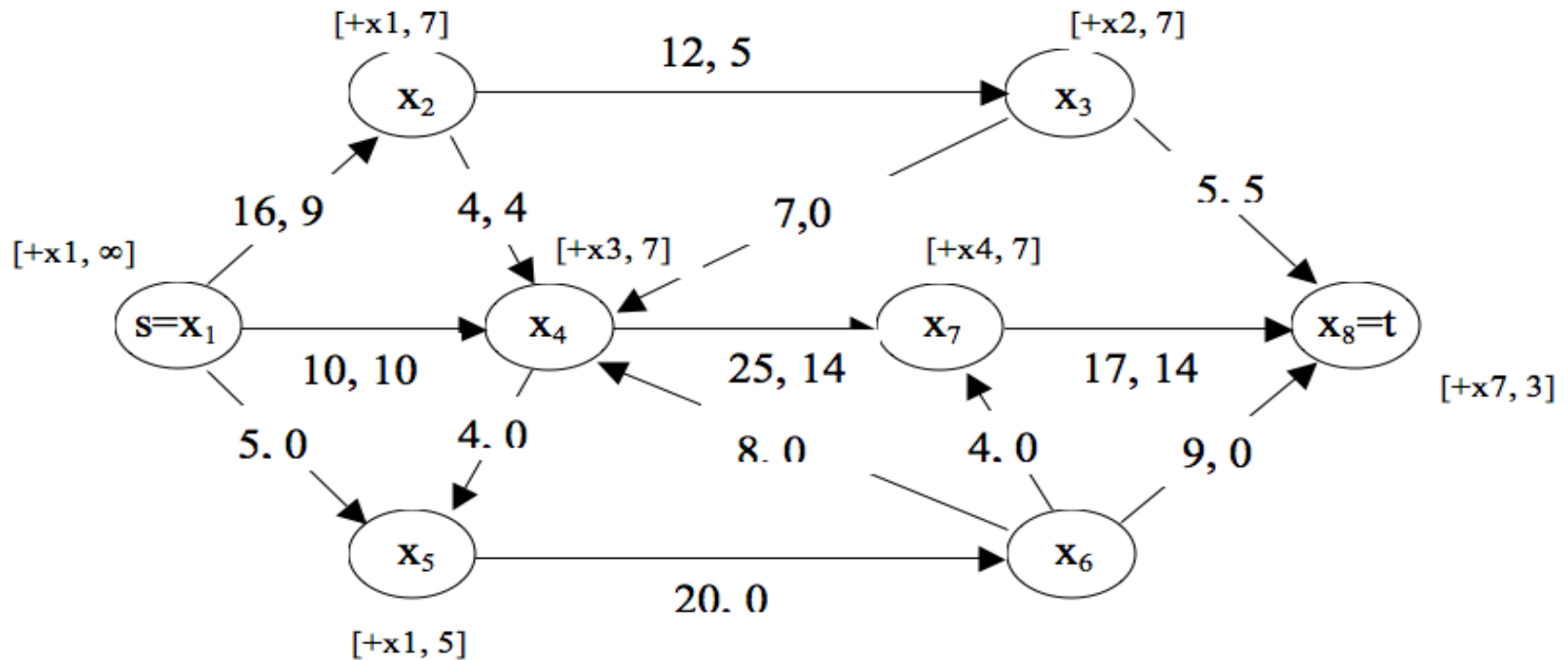
Bài tập

20

Gán nhãn

Đề thi năm 2012 (lần 2)

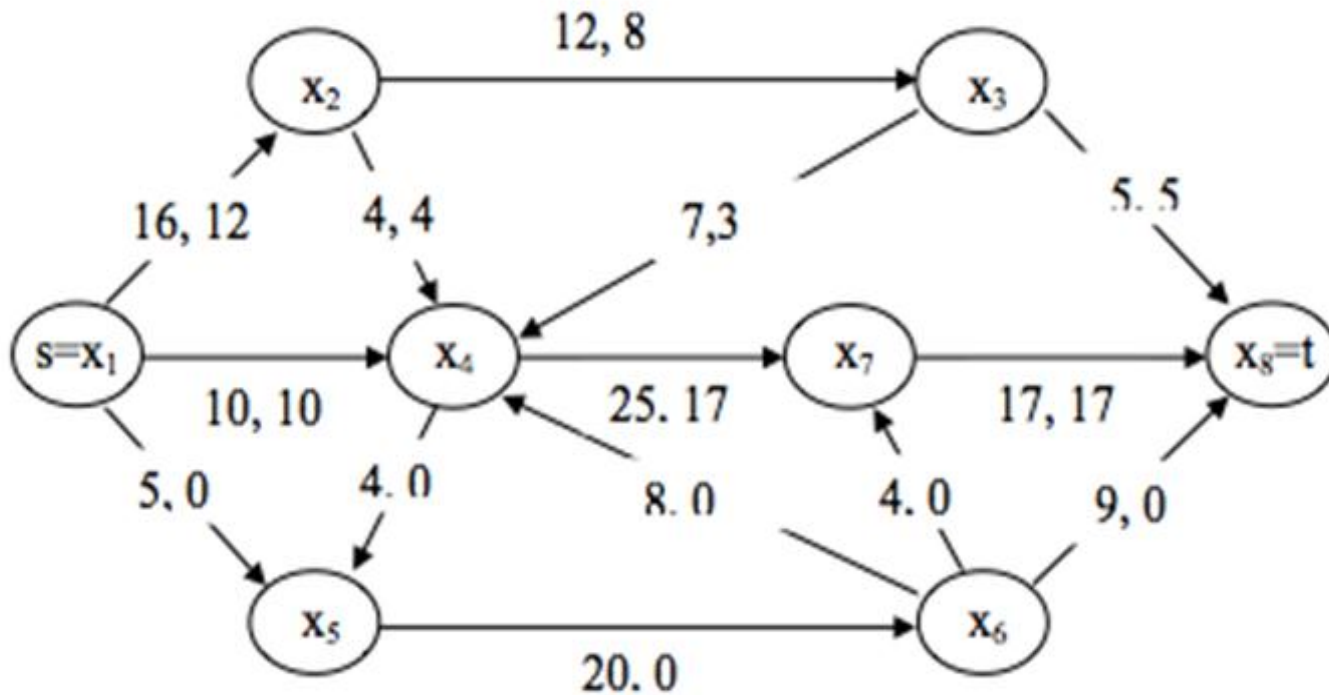
lập 4



Bài tập

21

Tăng luồng



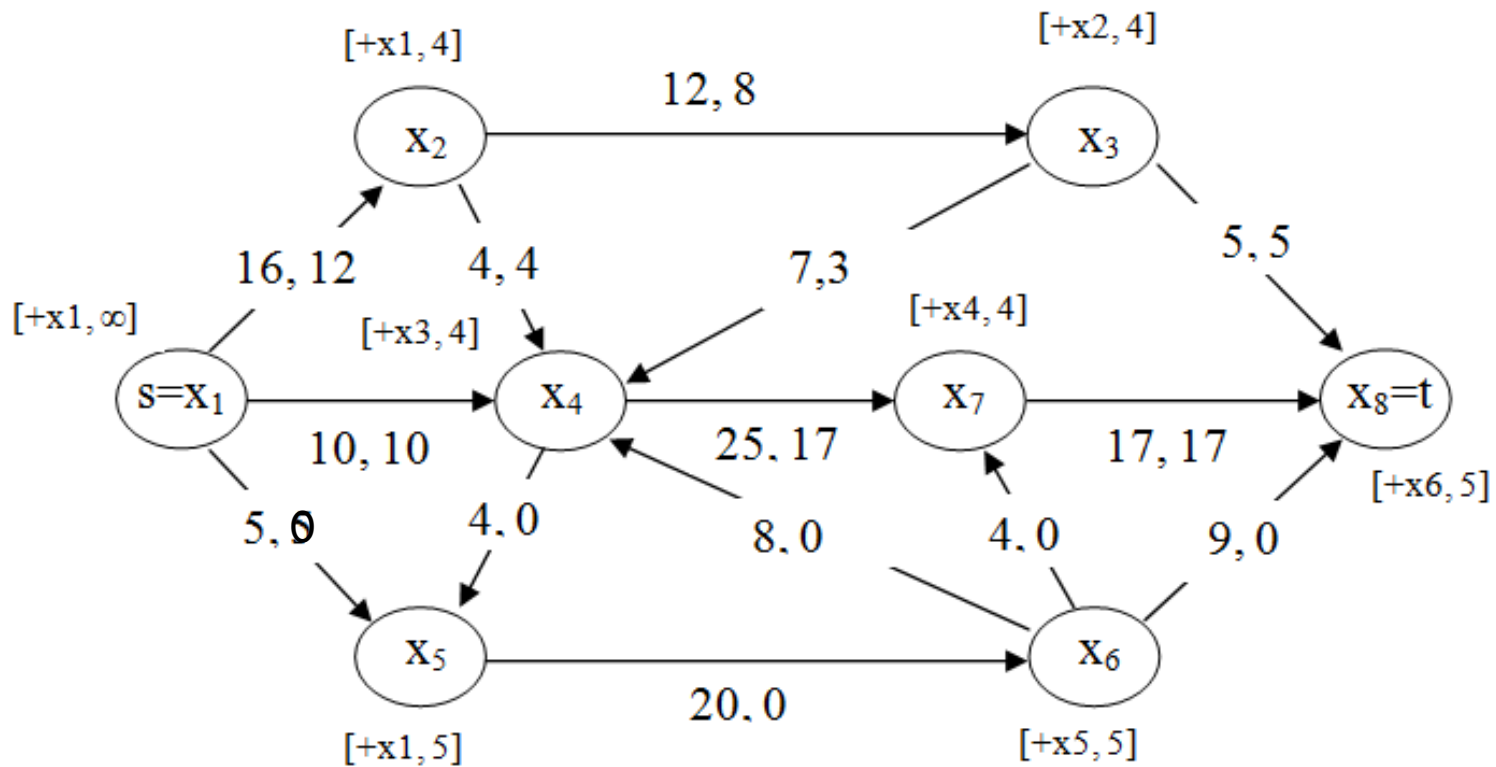
Bài tập

22

Gán nhãn

Đề thi năm 2012 (lần 2)

Lập 5

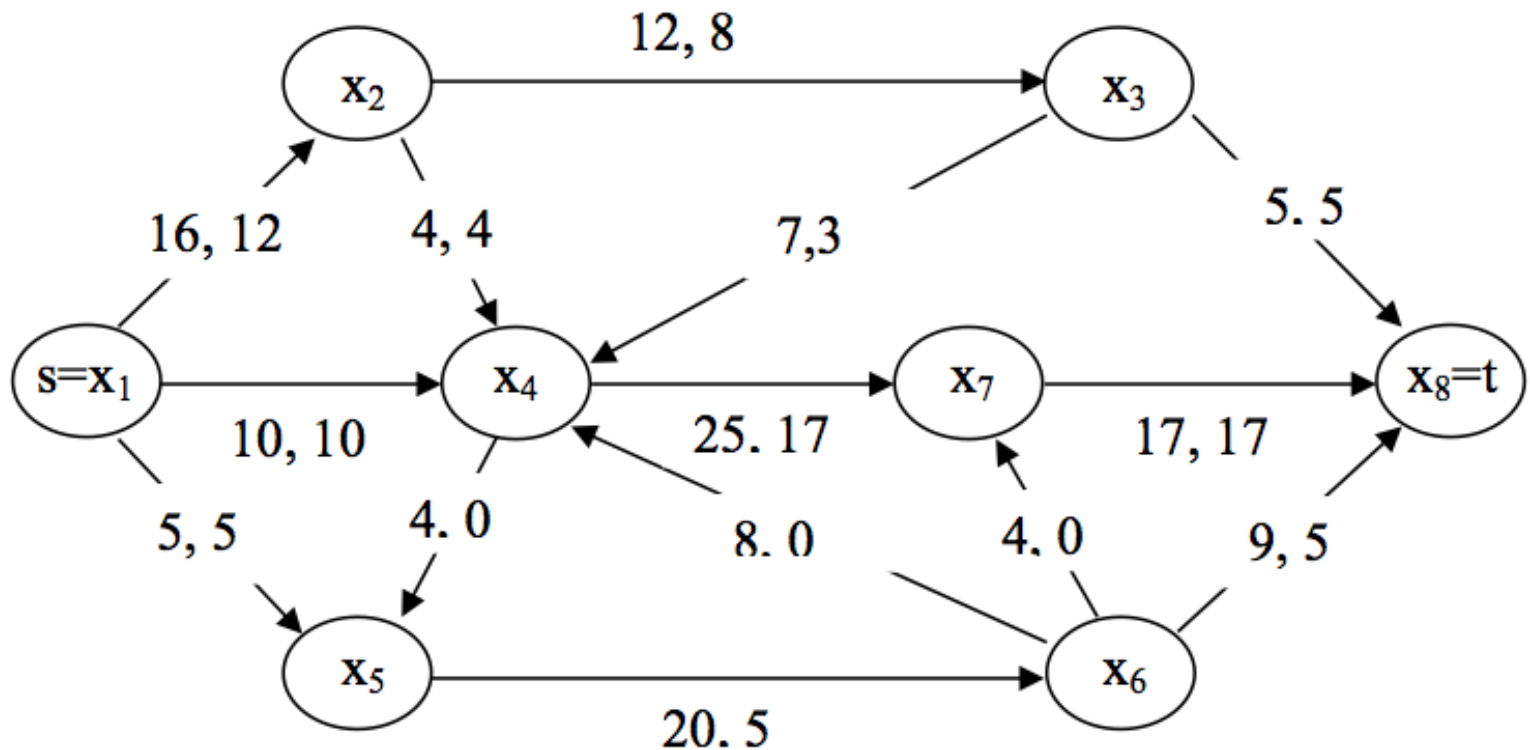


Bài tập

23

Tăng luồng

Đề thi năm 2012 (lần 2)

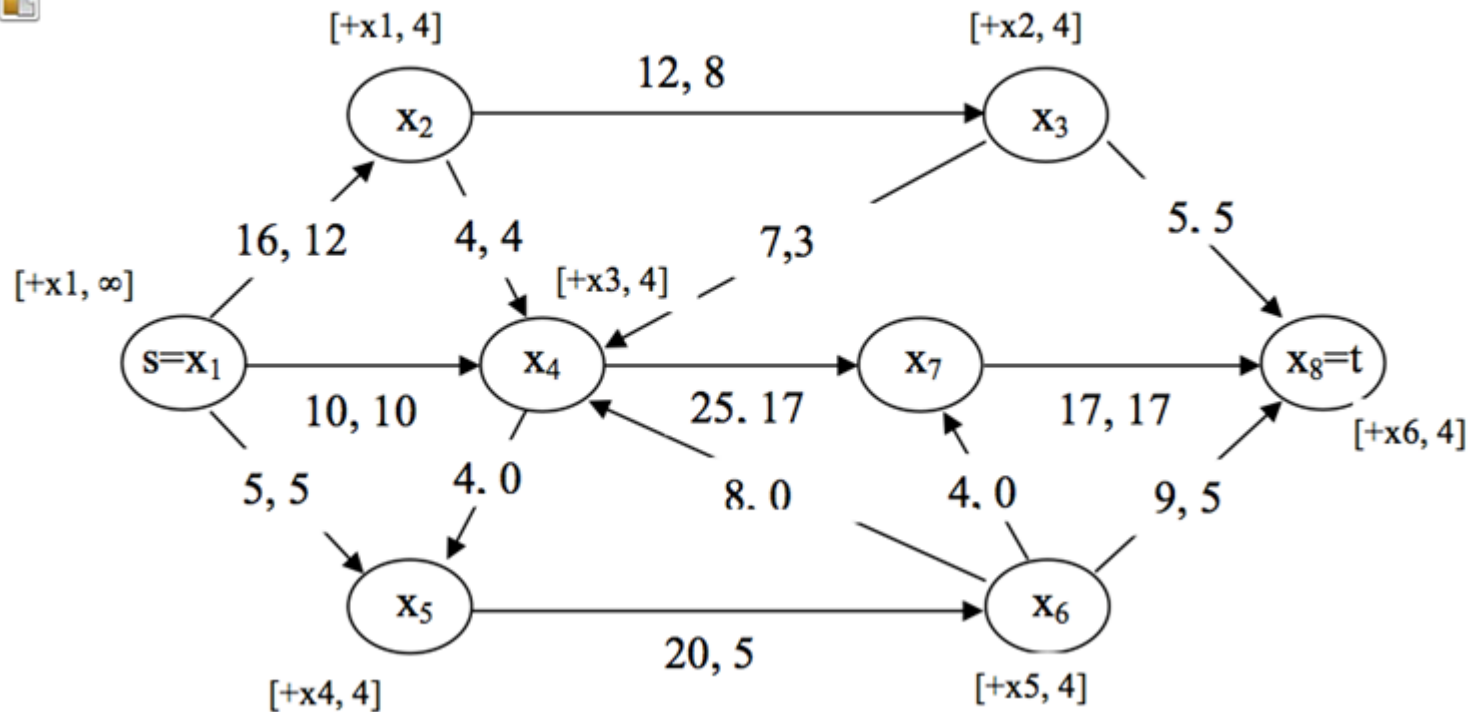


Bài tập

24

Gán nhãn

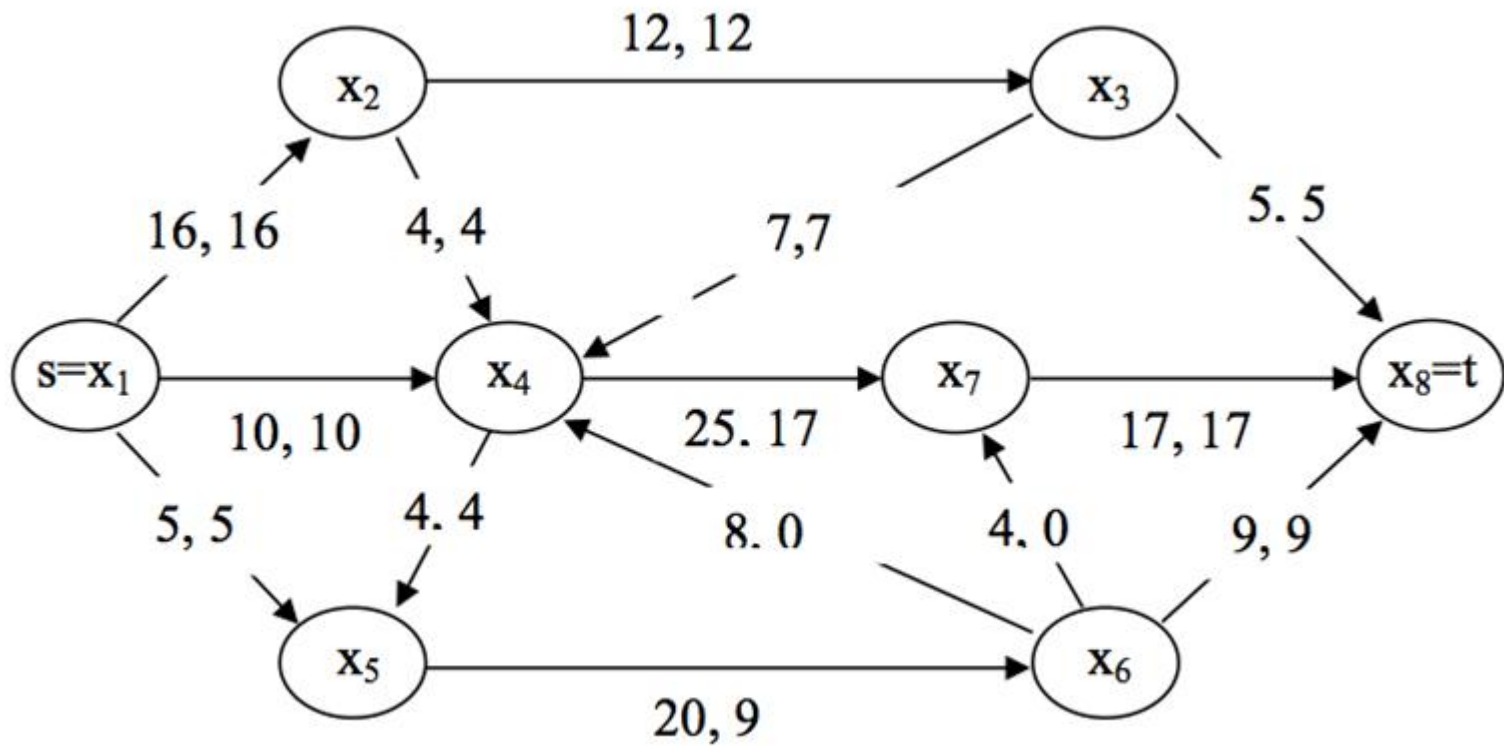
Lập 6



Bài tập

25

Tăng luồng

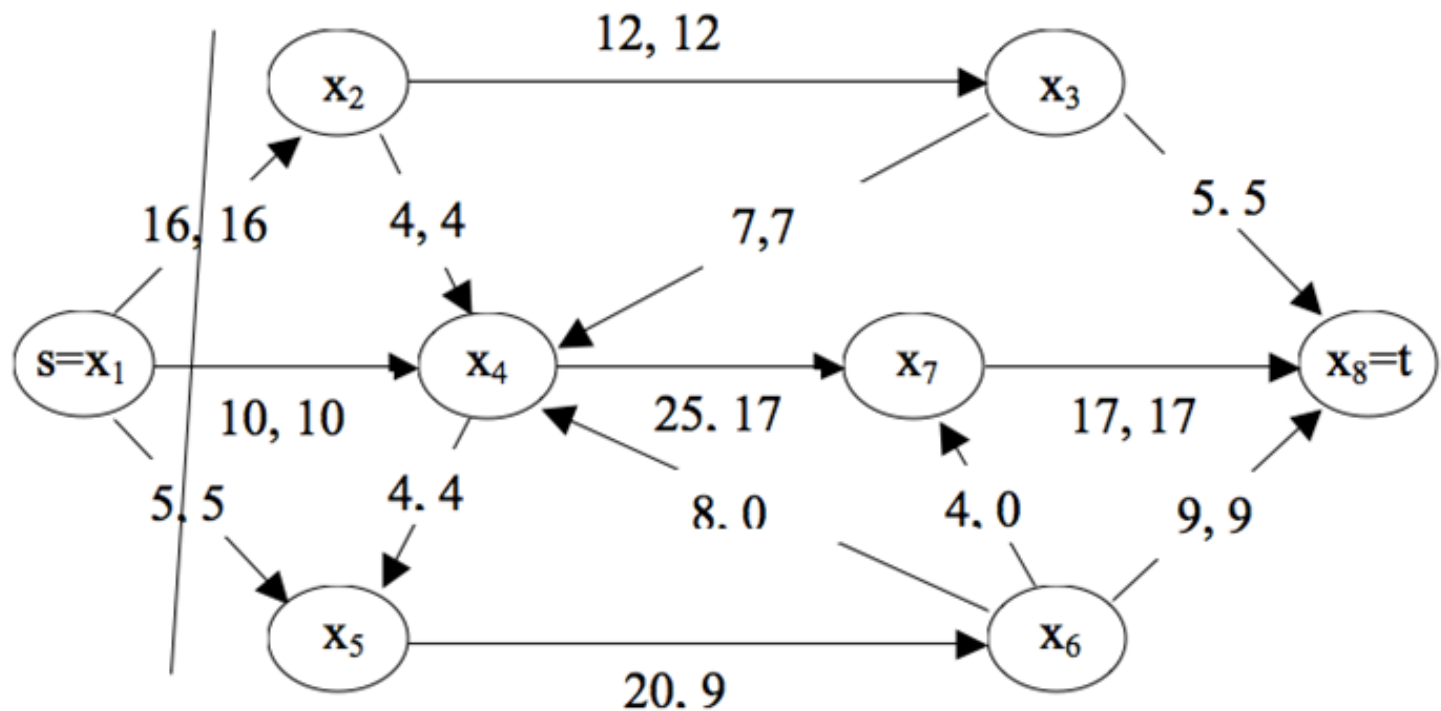


Bài tập

26

Lát cắt hợp nhất: $X_0 = \{ s=x_1 \}$, $Y_0 = \{ x_2, x_3, x_4, x_5, x_6, x_7, t=x_8 \}$

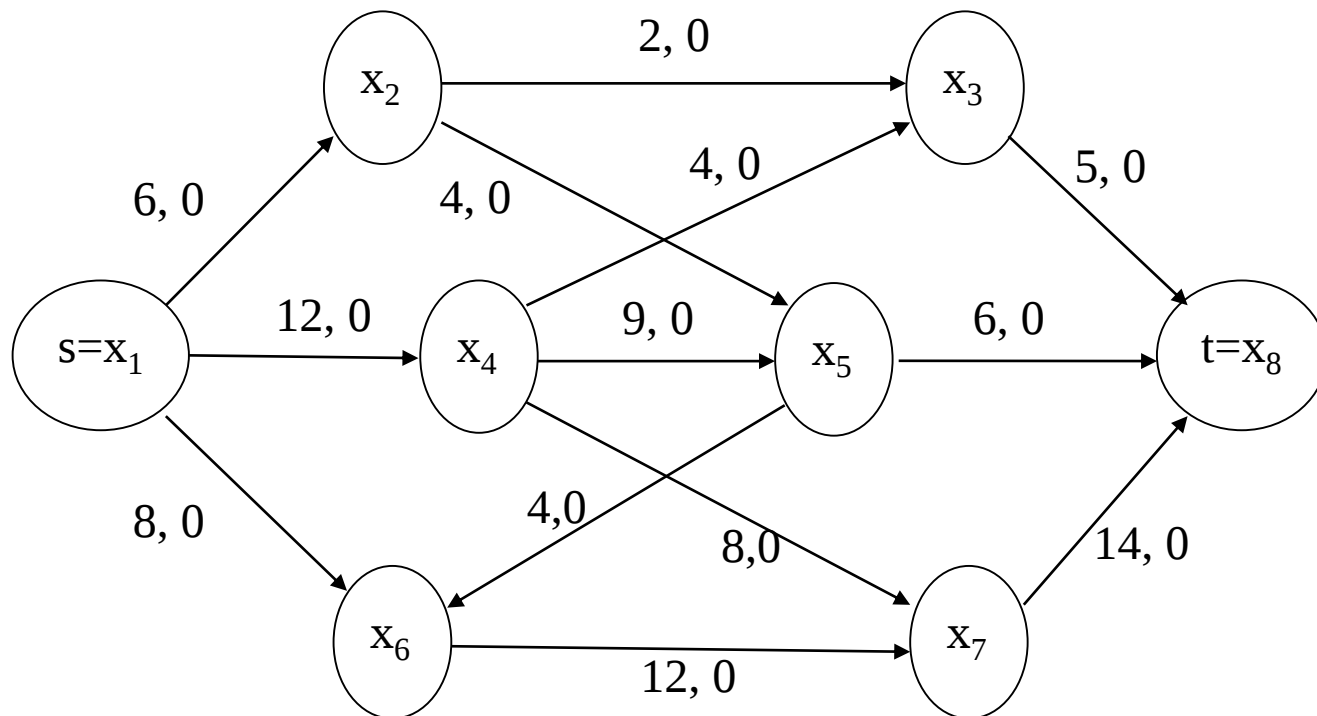
Luồng cực đại = $16 + 10 + 5 = 31$



Bài tập

27

□ Đề thi năm 2013, đợt 2

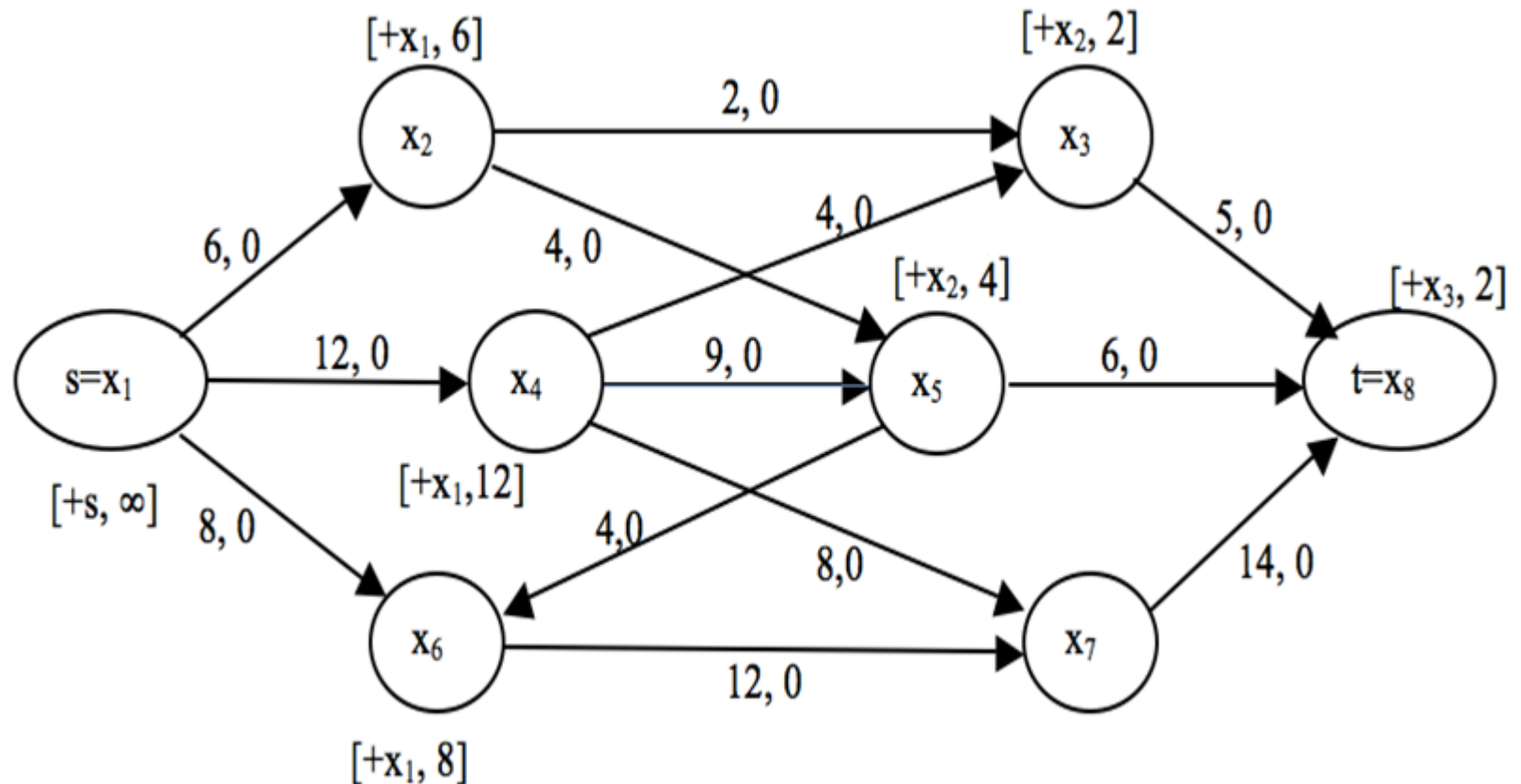


Bài tập

28

Gán nhãn

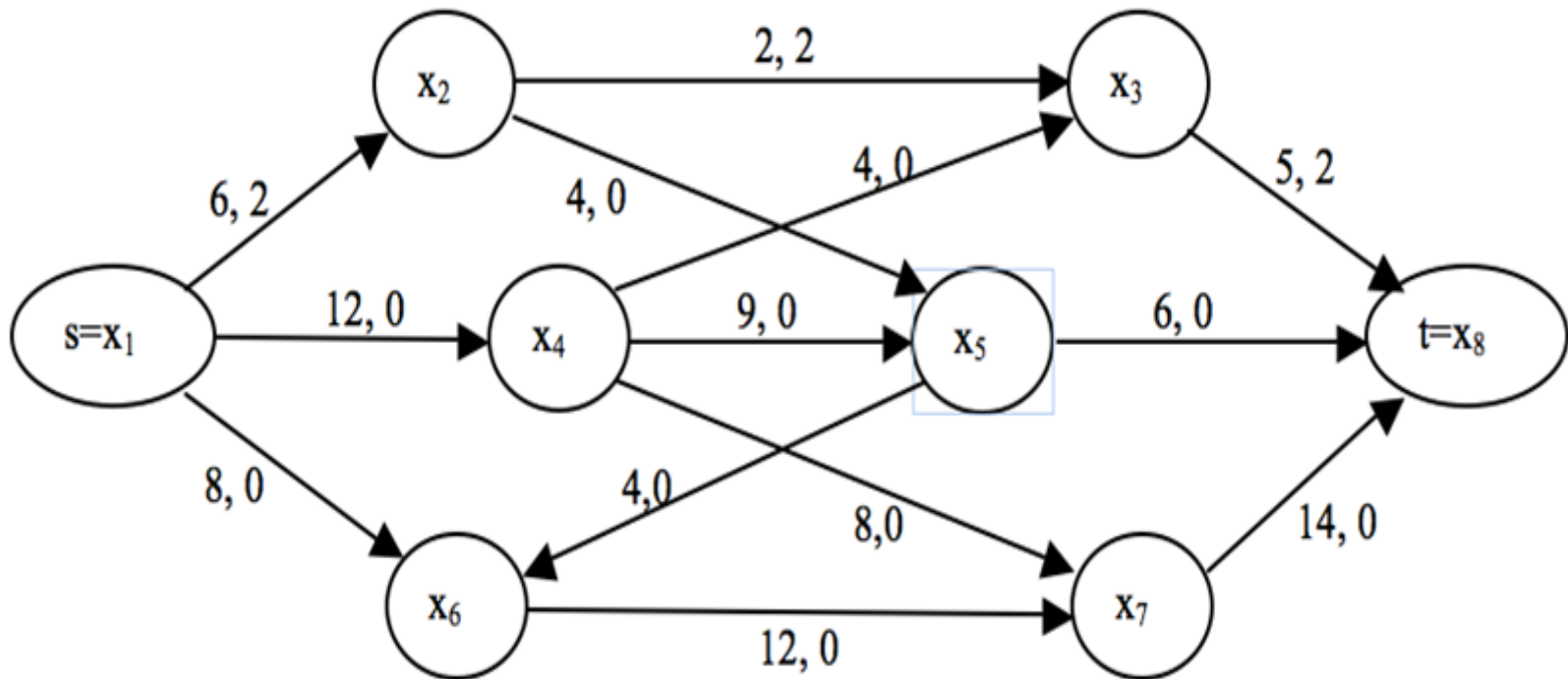
□ Lập 1



Bài tập

29

Tăng luồng

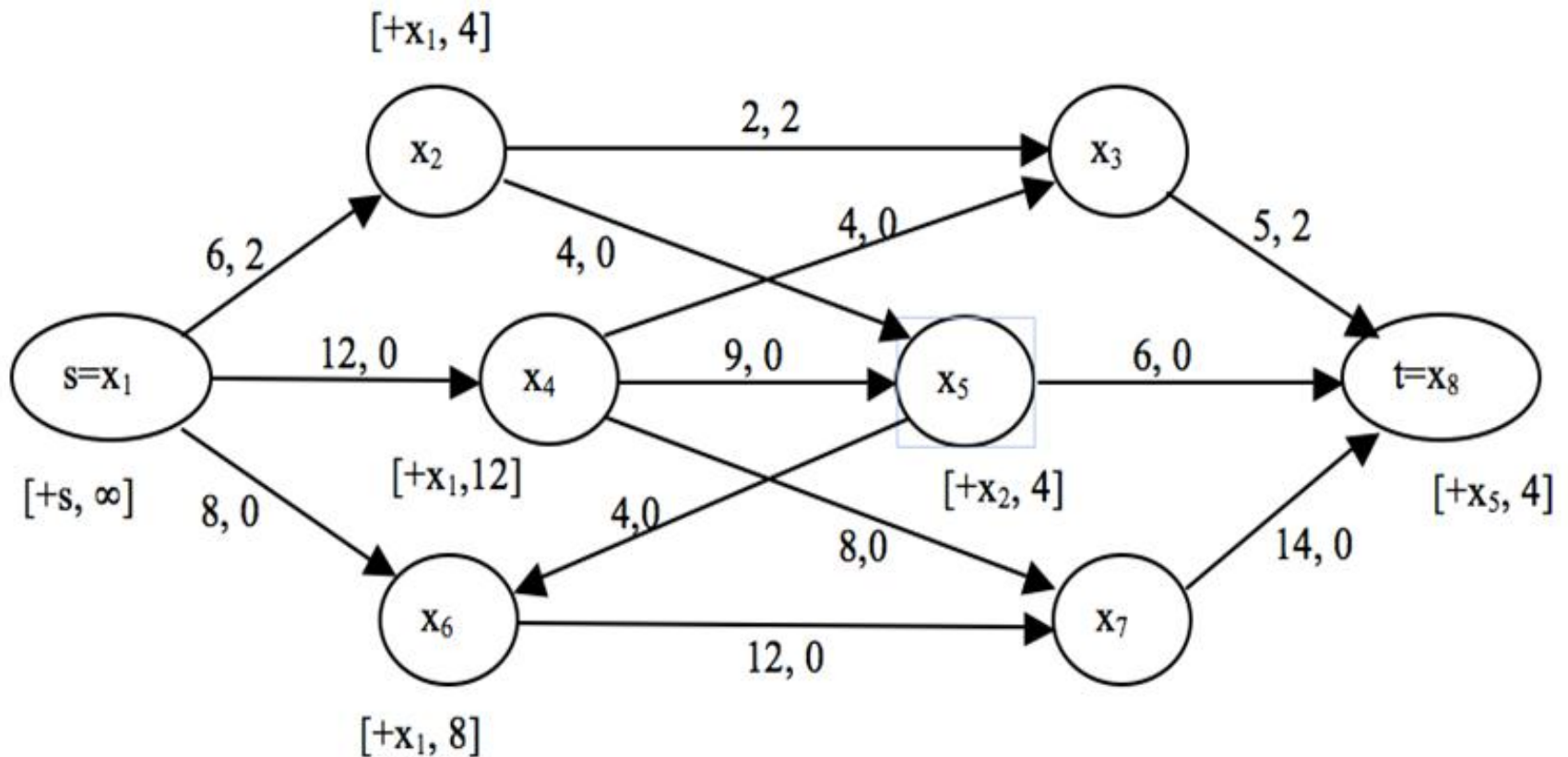


Bài tập

30

Gán nhãn

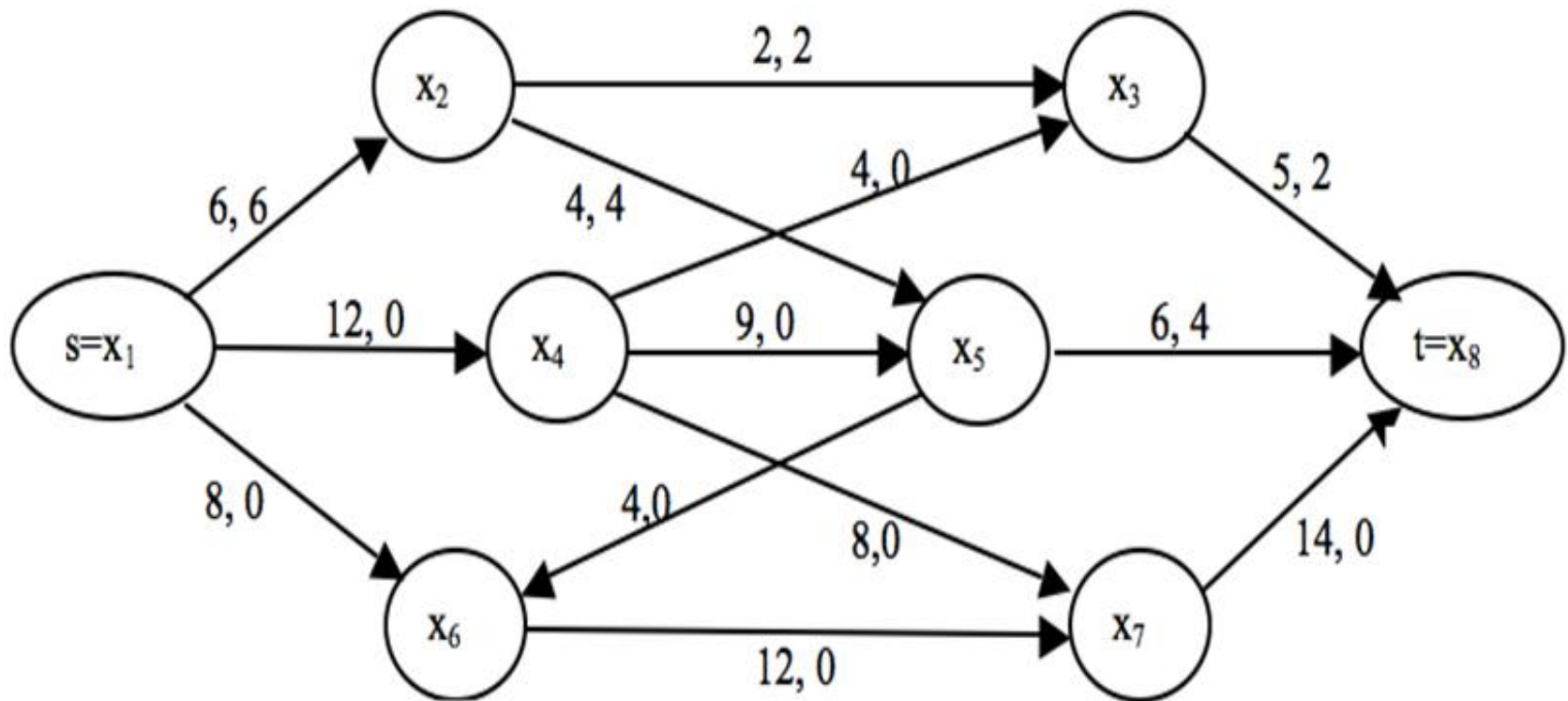
□ Lập 2



Bài tập

31

Tăng luồng

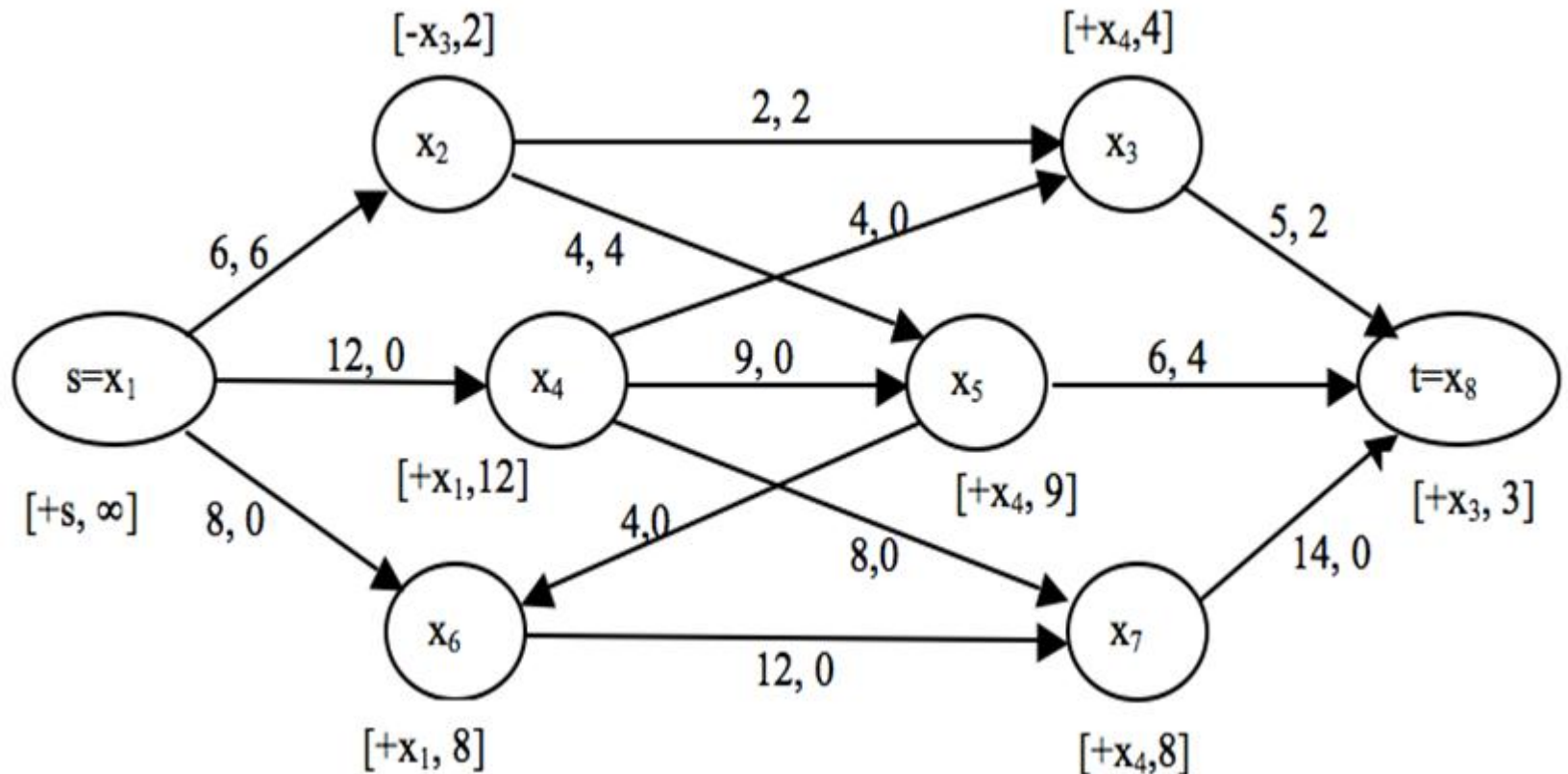


Bài tập

32

Gán nhãn

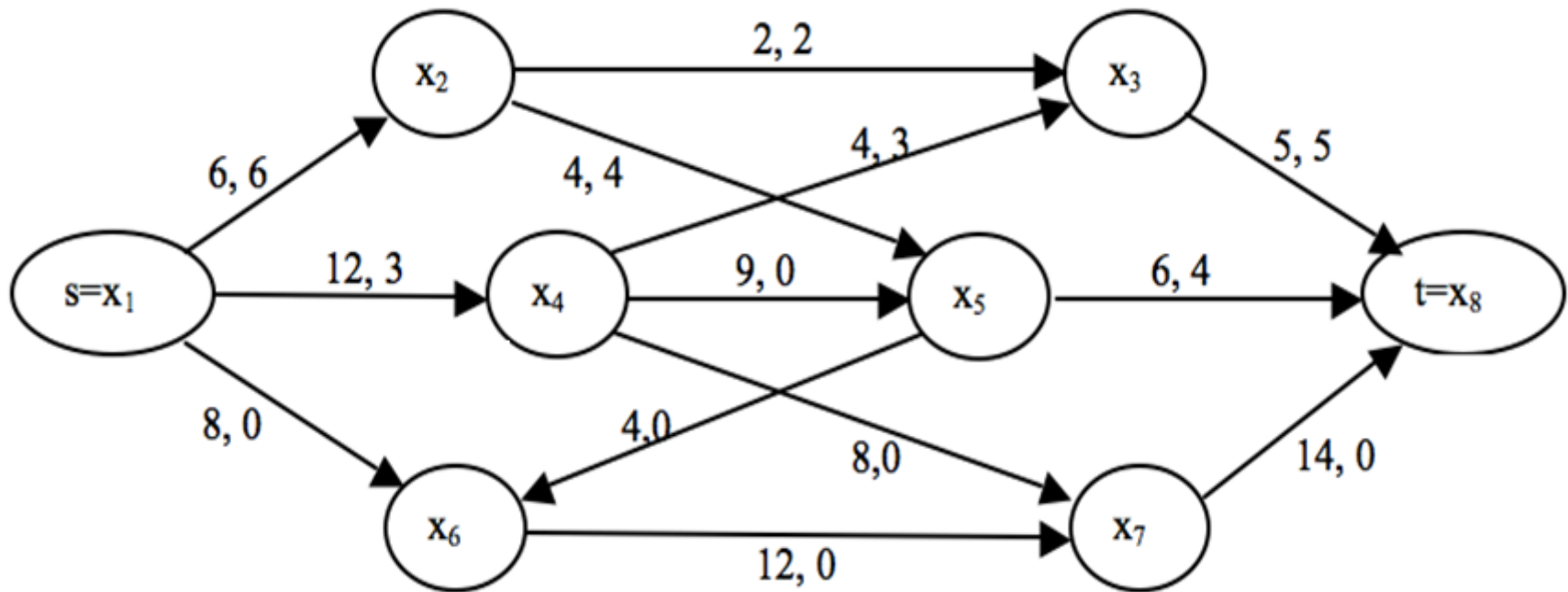
□ Lập 3



Bài tập

33

Tăng luồng

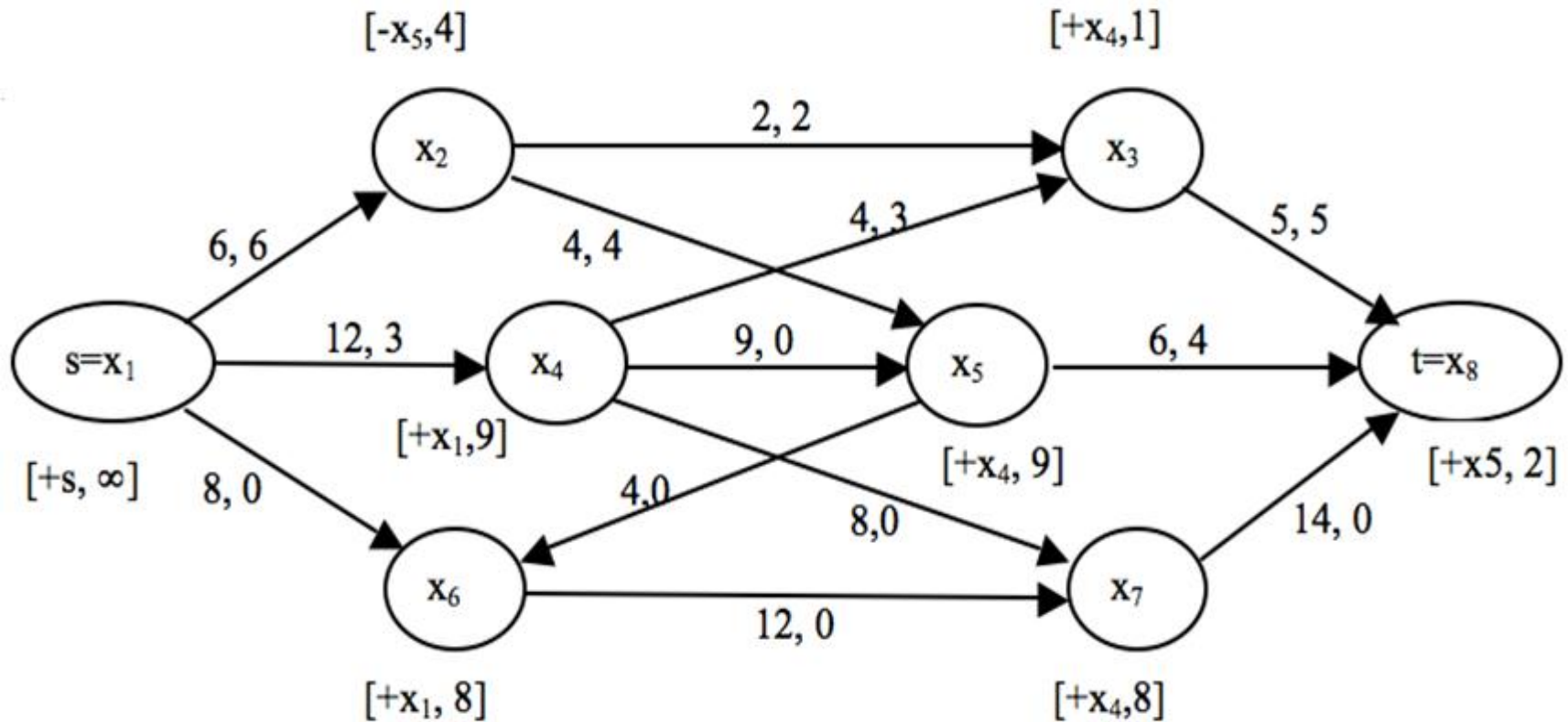


Bài tập

34

Gán nhãn

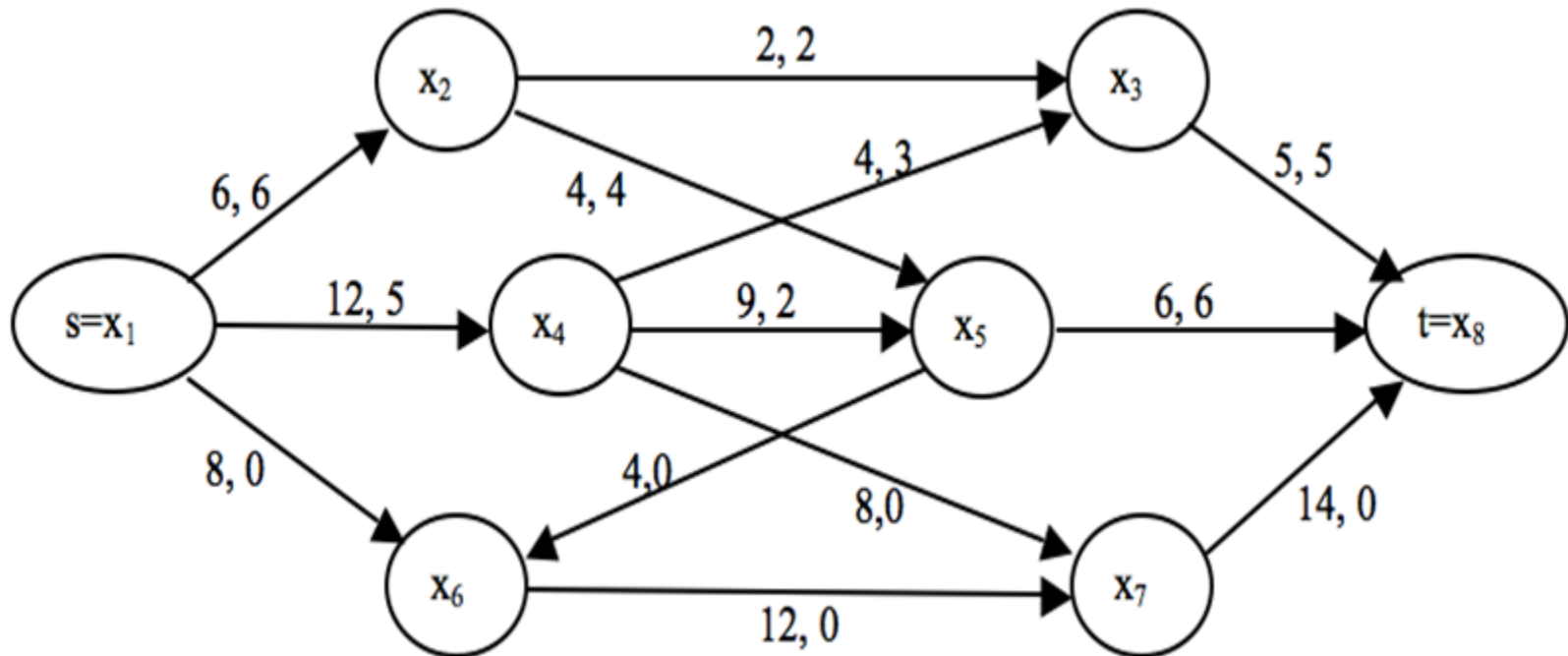
□ Lập 4



Bài tập

35

Tăng luồng

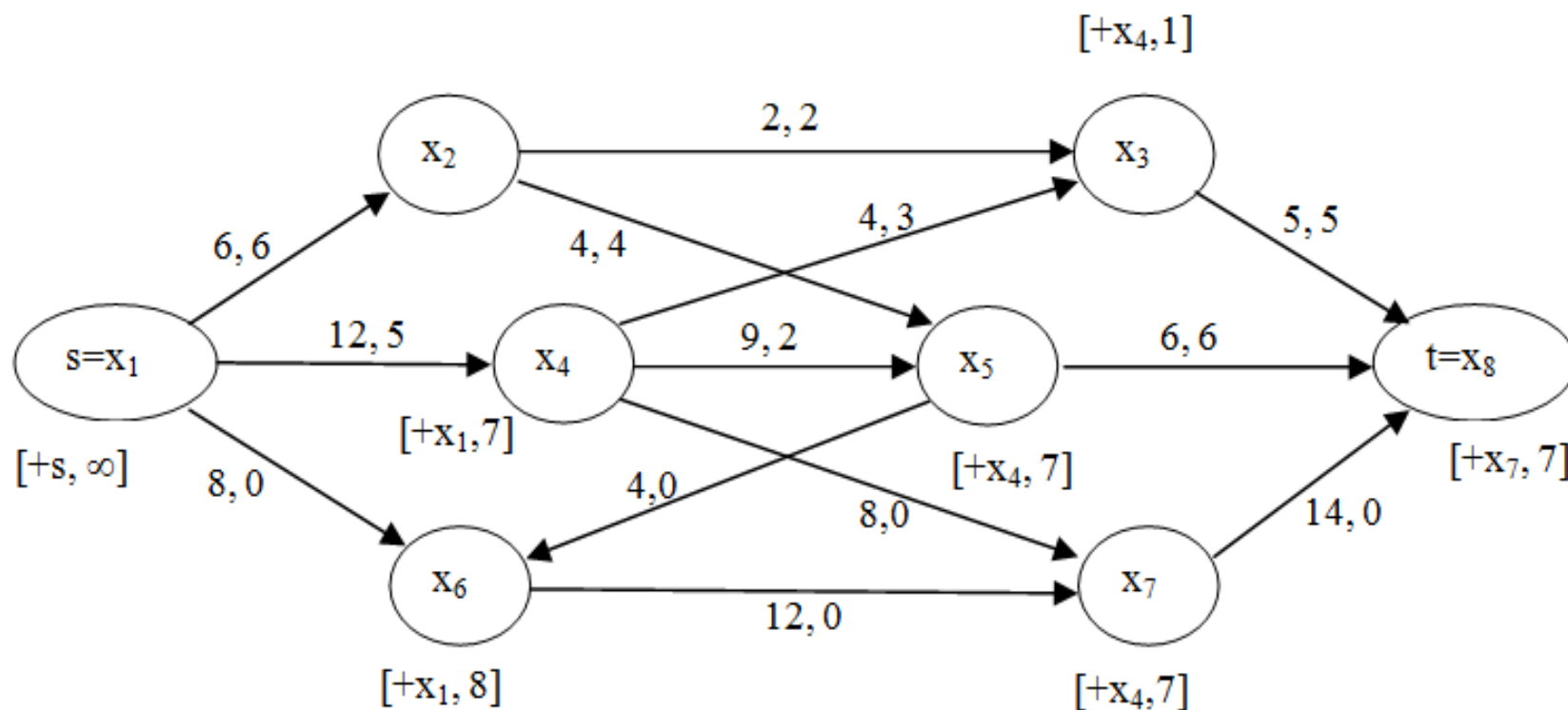


Bài tập

36

Gán nhãn

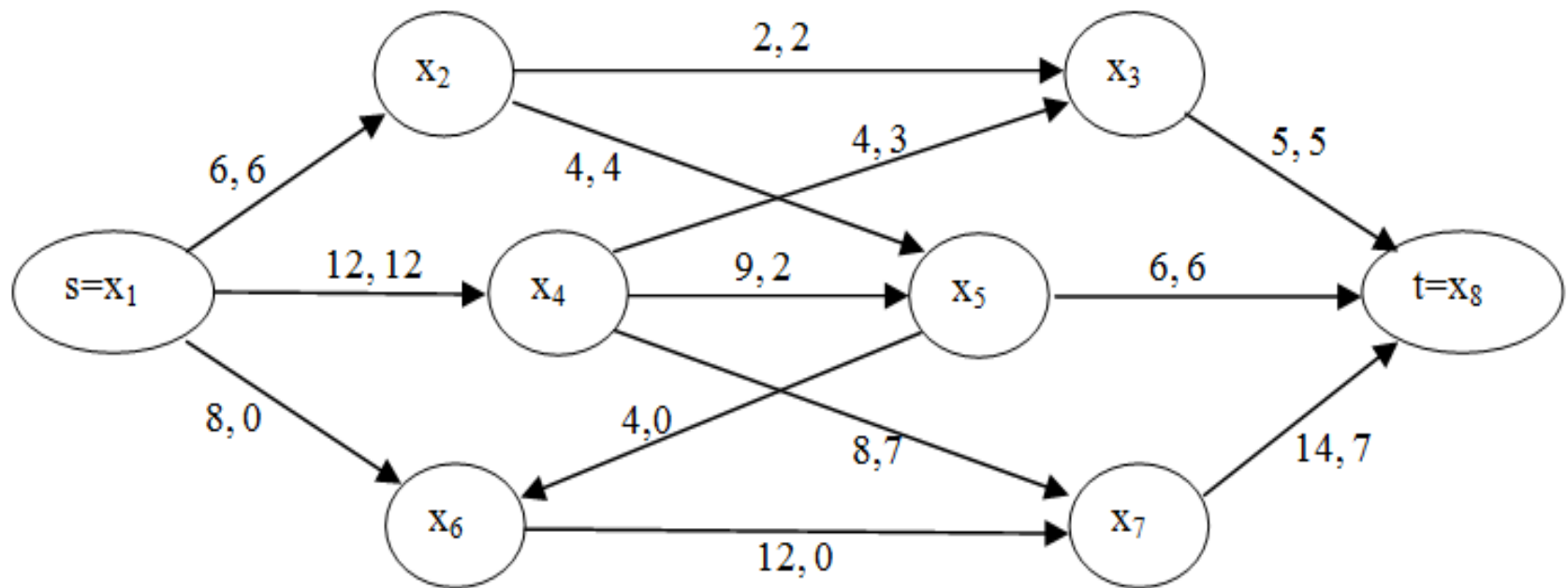
□ Lập 5



Bài tập

37

Tăng luồng

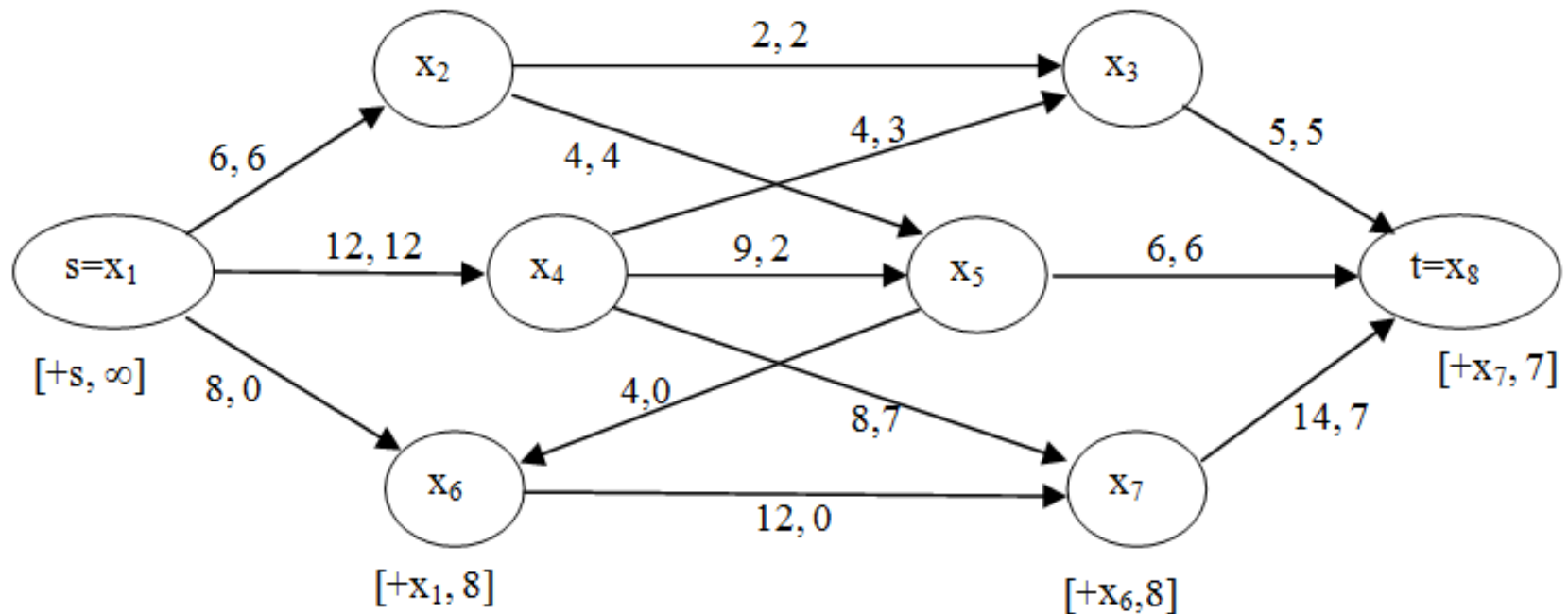


Bài tập

38

Gán nhãn

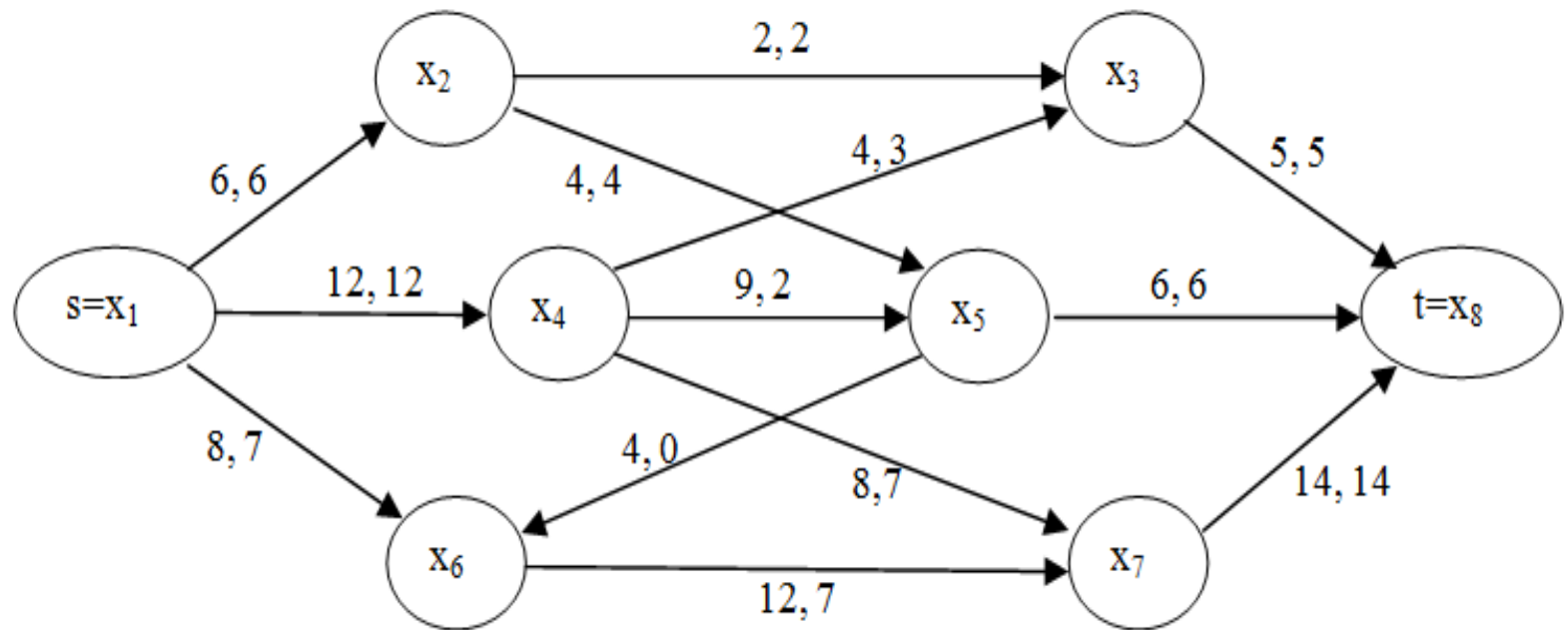
□ Lập 6



Bài tập

39

Tăng luồng



Bài tập

40

Lát cắt hẹp nhất: $X = \{x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6, x_7\}$, $Y = \{x_8\}$
Luồng cực đại = $5 + 6 + 14 = 25$

