

# جلسه چهارم

درس تحقیق در عملیات

# مرور: برنامه‌ریزی خطی

---


$$\begin{array}{ll} \text{Min/max} & c^T x \\ \text{s.t.} & Ax \leq b \end{array}$$

تابع هدف

متغیرها

قيود

همه چیز خطی!



مثال:

برش رول  
کاغذ

---

## برش ورقه‌های کاغذ



- 97 rolls of width 135 cm,
- 610 rolls of width 108 cm,
- 395 rolls of width 93 cm,
- 211 rolls of width 42 cm.



- P1:  $2 \times 135$   
P2:  $135 + 108 + 42$   
P3:  $135 + 93 + 42$   
P4:  $135 + 3 \times 42$   
P5:  $2 \times 108 + 2 \times 42$   
P6:  $108 + 2 \times 93$   
P7:  $108 + 93 + 2 \times 42$   
P8:  $108 + 4 \times 42$   
P9:  $3 \times 93$   
P10:  $2 \times 93 + 2 \times 42$   
P11:  $93 + 4 \times 42$   
P12:  $7 \times 42$

$$\sum_{j=1}^{12} x_j$$

$$x_3 + 2x_6 + x_7 + 3x_9 + 2x_{10} + x_{11} \geq 395$$

•  
•  
•





$$x_1 = 48.5$$



# برنامه ریزی صحیح

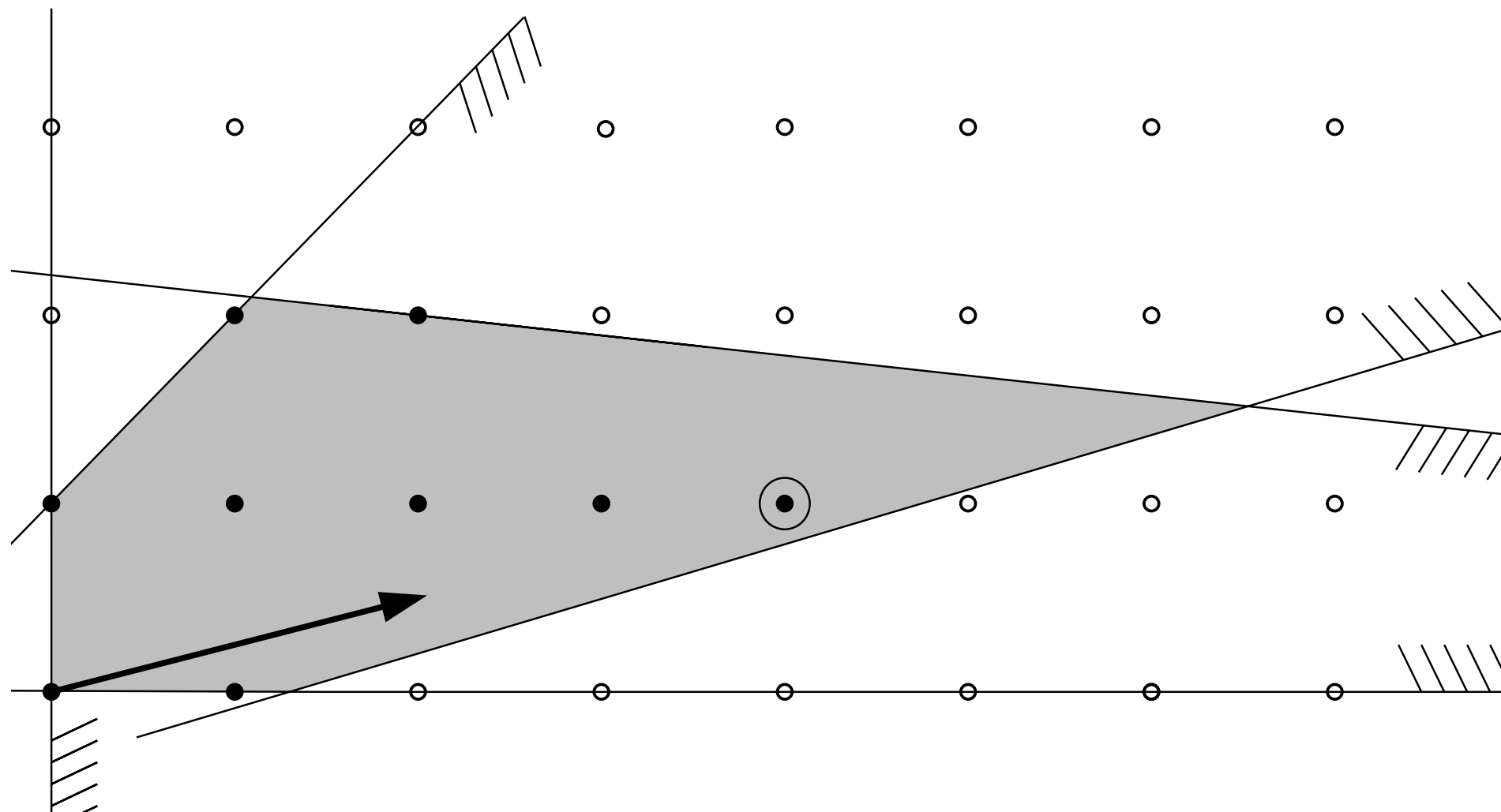
---

خطی

$$\begin{array}{ll}\text{Maximize} & \mathbf{c}^T \mathbf{x} \\ \text{subject to} & A\mathbf{x} \leq \mathbf{b}\end{array}$$

صحیح

$$\begin{array}{ll}\text{Maximize} & \mathbf{c}^T \mathbf{x} \\ \text{subject to} & A\mathbf{x} \leq \mathbf{b} \\ & \mathbf{x} \in \mathbb{Z}^n.\end{array}$$



?

P or NP

SAT

$$f = (x_1 \vee x_2 \vee x_4) \wedge (x_3 \vee \bar{x}_4) \dots$$

$$f = (x_1 \vee x_2 \vee x_4) \wedge (x_3 \vee \bar{x}_4) \dots$$



$$f = (x_1 \vee x_2 \vee x_4) \wedge (x_3 \vee \bar{x}_4) \dots$$

$$x_1 + x_2 + x_4 \geq 1$$

$$x_3 + (1 - x_4) \geq 1$$

$$\vdots$$

$$f = (x_1 \vee x_2 \vee x_4) \wedge (x_3 \vee \bar{x}_4) \dots$$

$$x_1 + x_2 + x_4 \geq 1$$

$$x_3 + (1 - x_4) \geq 1$$

$$\vdots$$

$$0 \leq x_i \leq 1$$

$$x_i \in \mathbb{Z}$$

$$f = (x_1 \vee x_2 \vee x_4) \wedge (x_3 \vee \bar{x}_4) \dots$$

$$x_1 + x_2 + x_4 \geq 1$$

$$x_3 + (1 - x_4) \geq 1$$

$$\vdots$$

$$0 \leq x_i \leq 1$$

$$x_i \in \mathbb{Z}$$

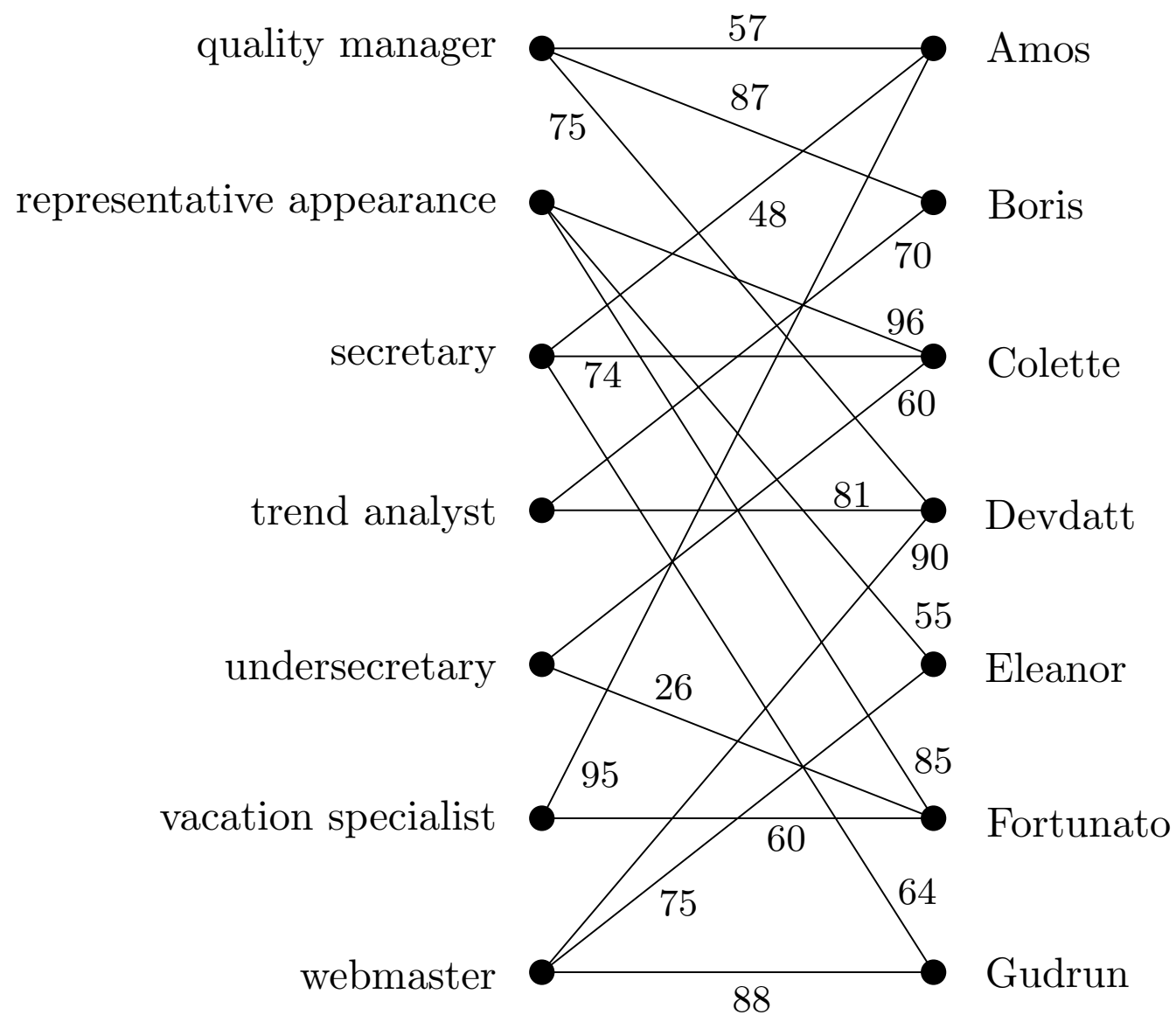
$$(x_1 \vee \neg x_2) \wedge (\neg x_1 \vee x_2 \vee x_3) \wedge \neg x_1$$

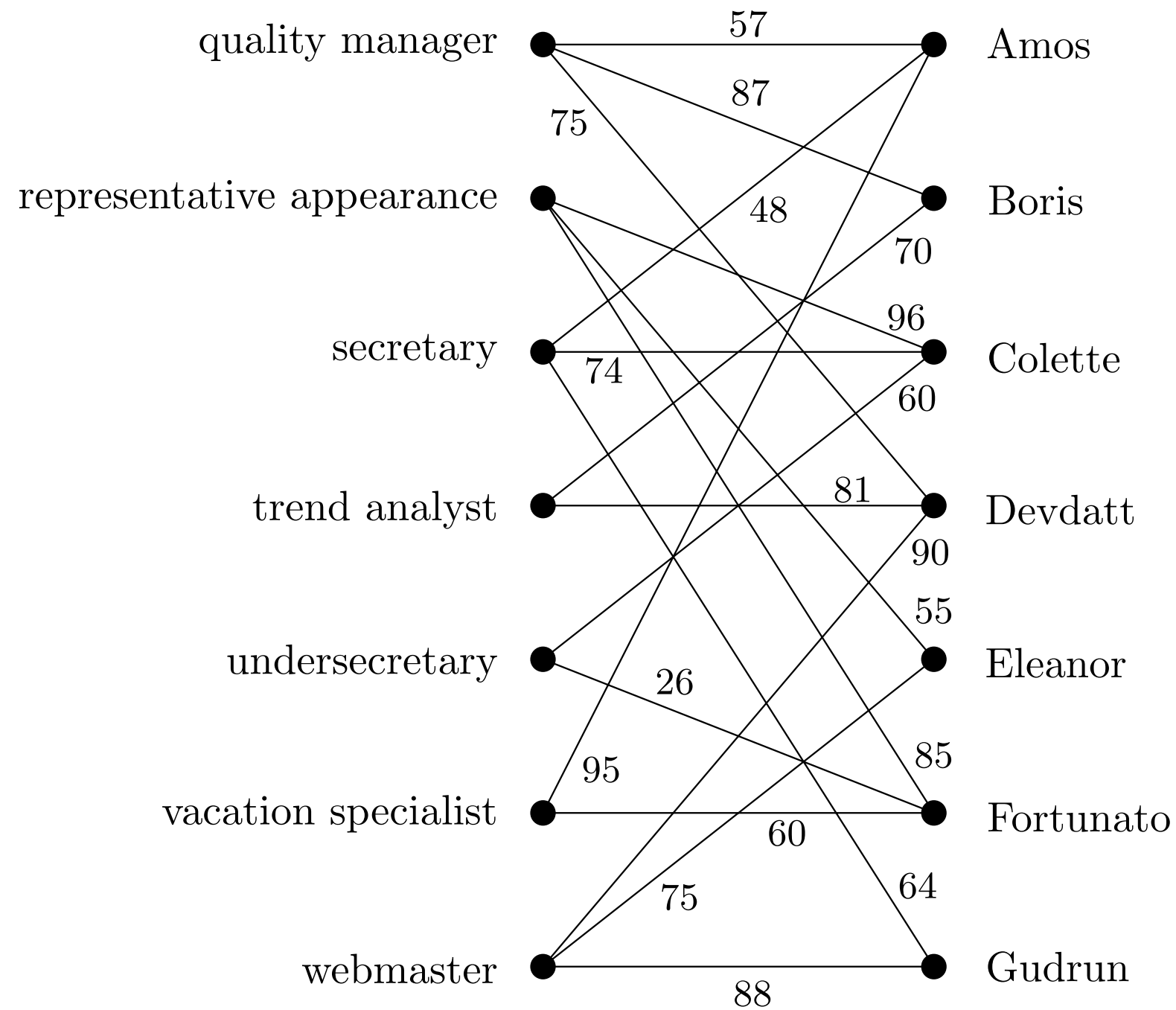
تبدیل

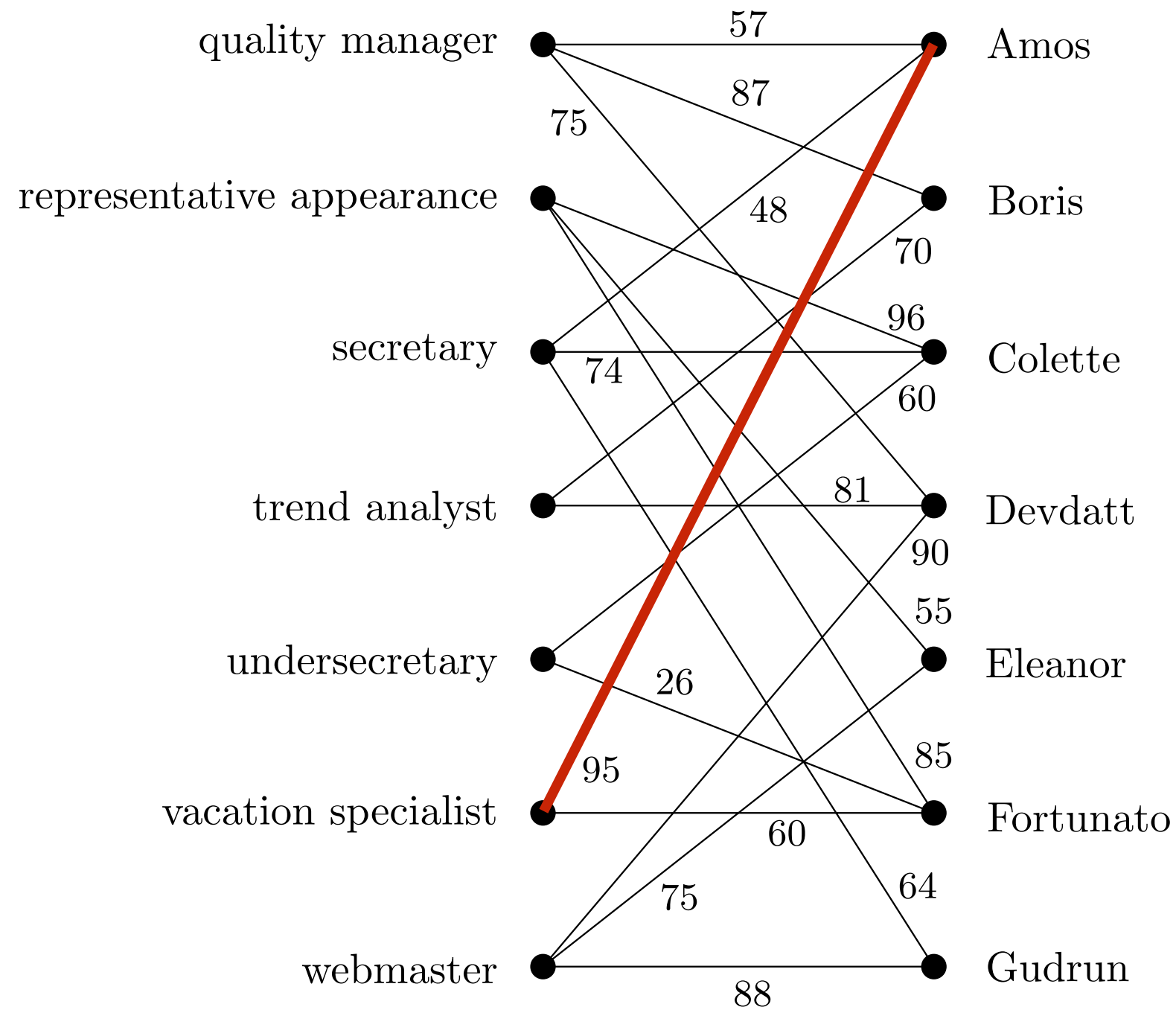
برنامه ریزی صحیح

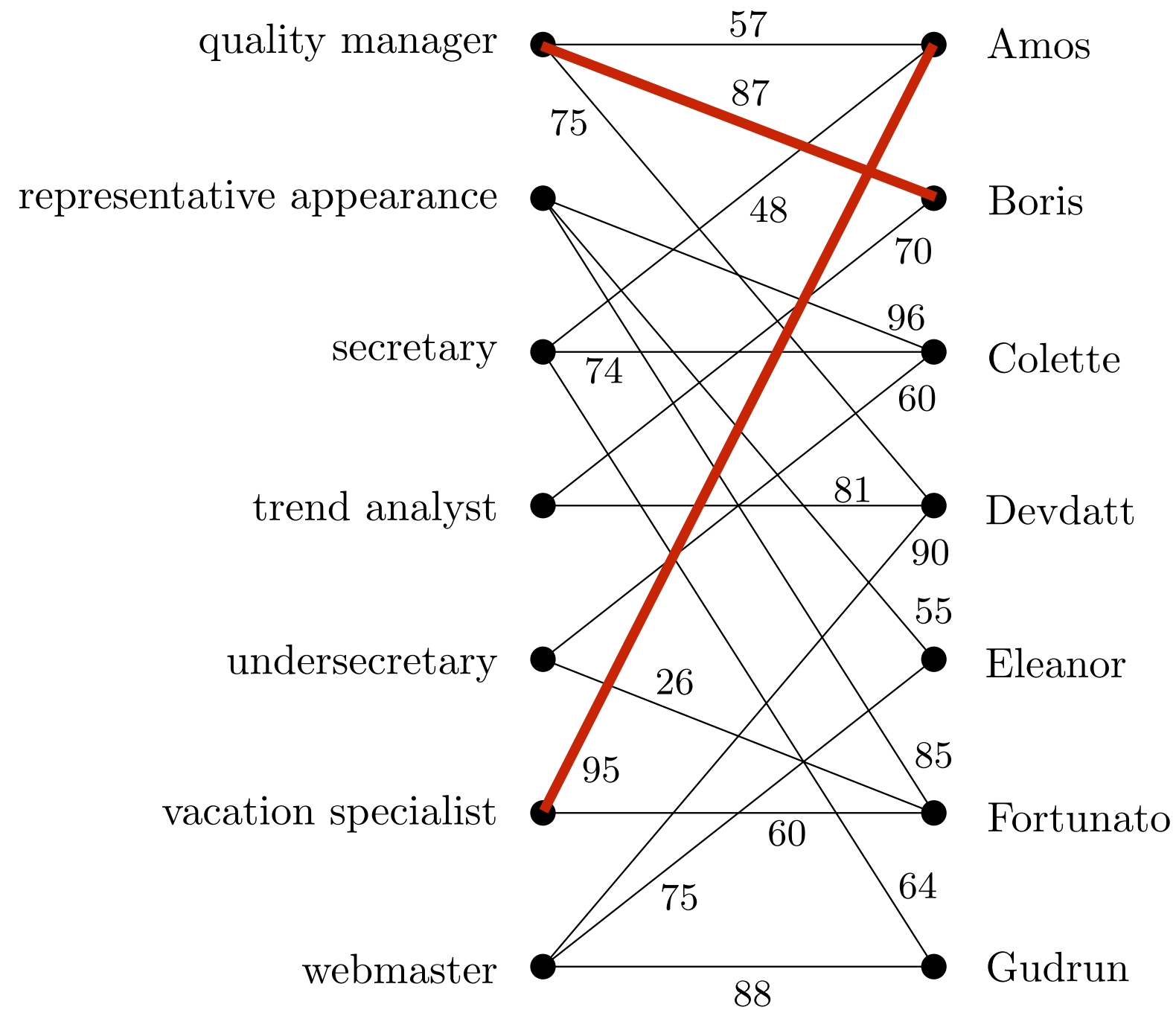
## تطابق با بیشترین وزن

یا کی برنامه‌ریزی خطی کافی است

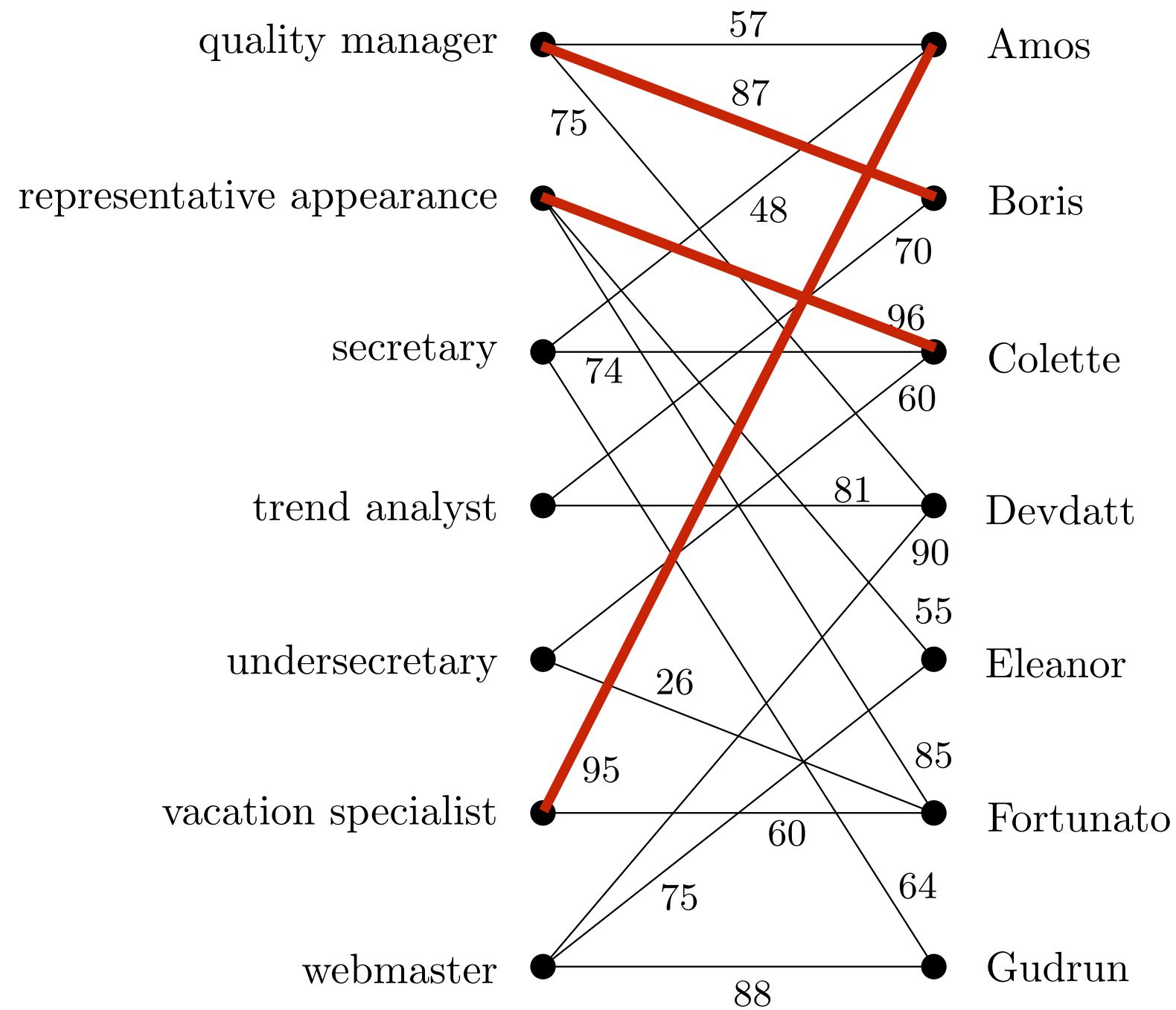


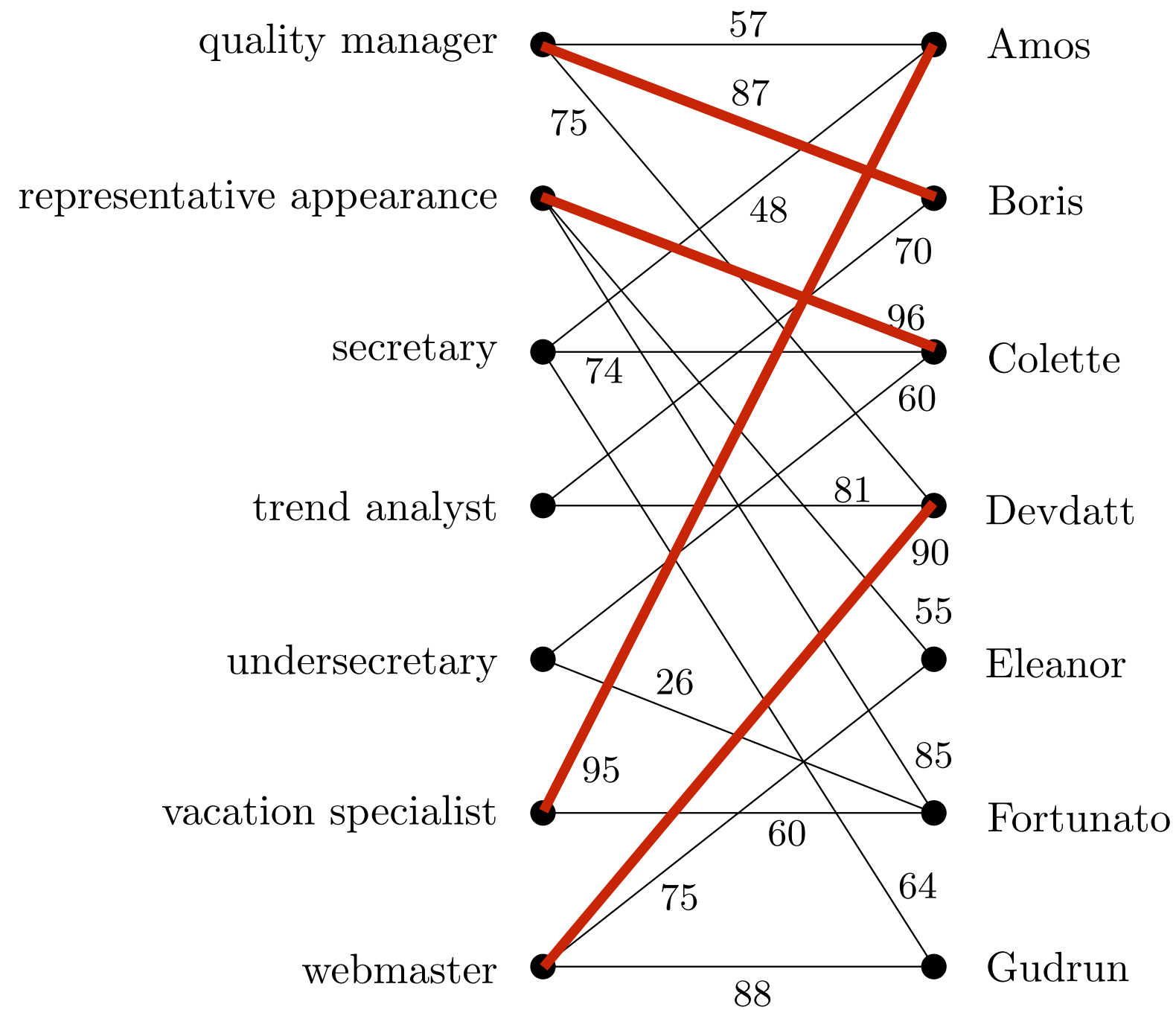


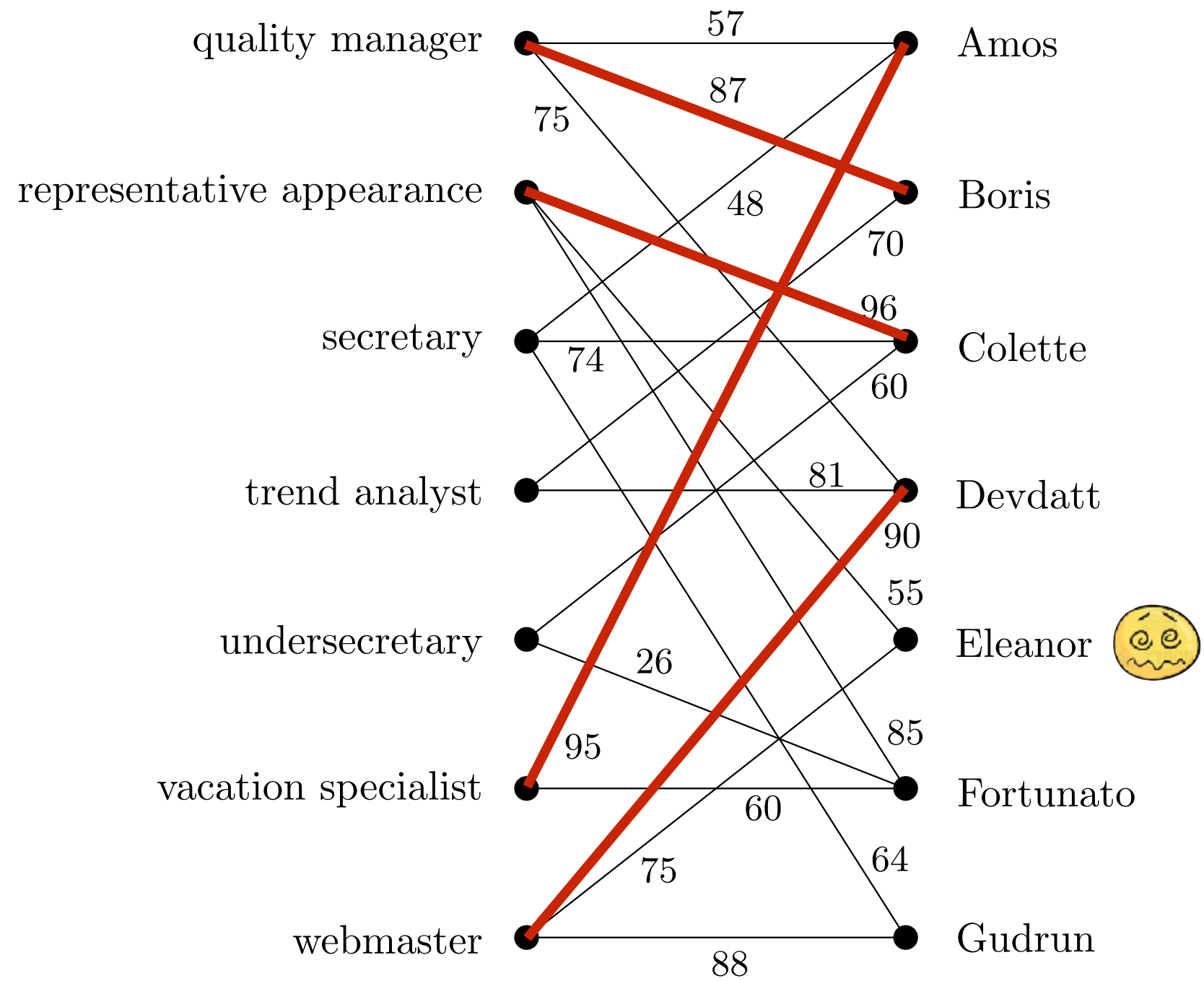


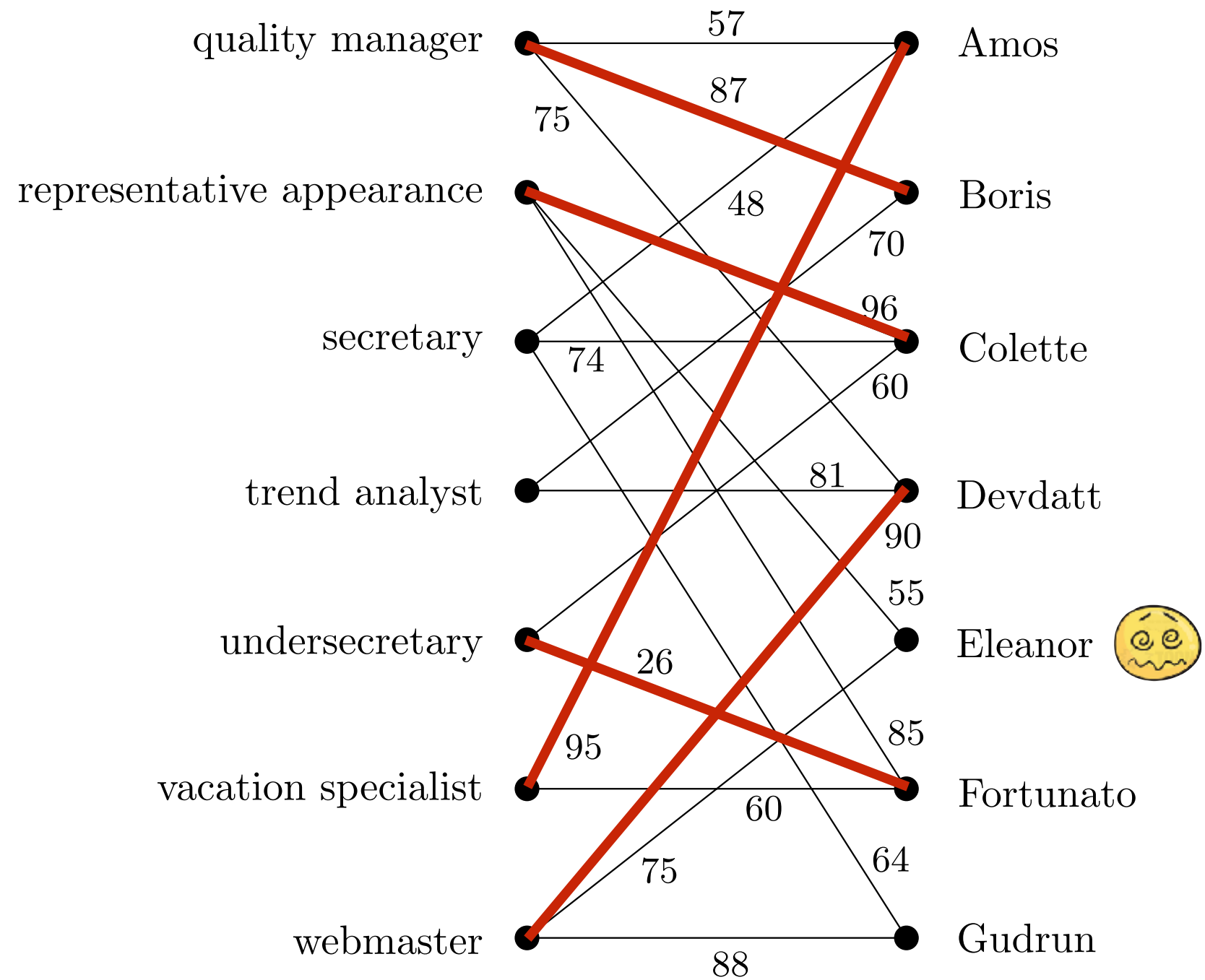


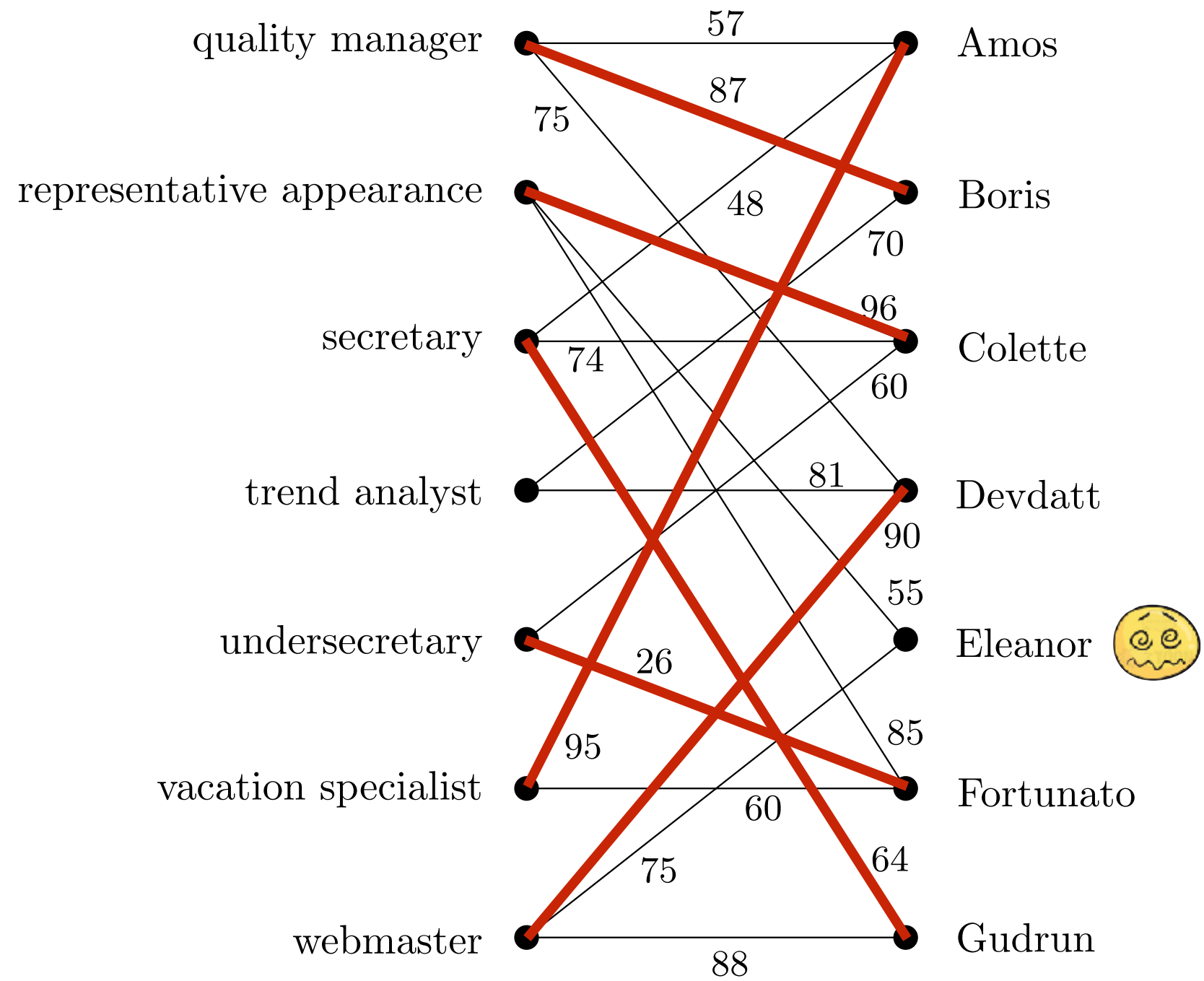


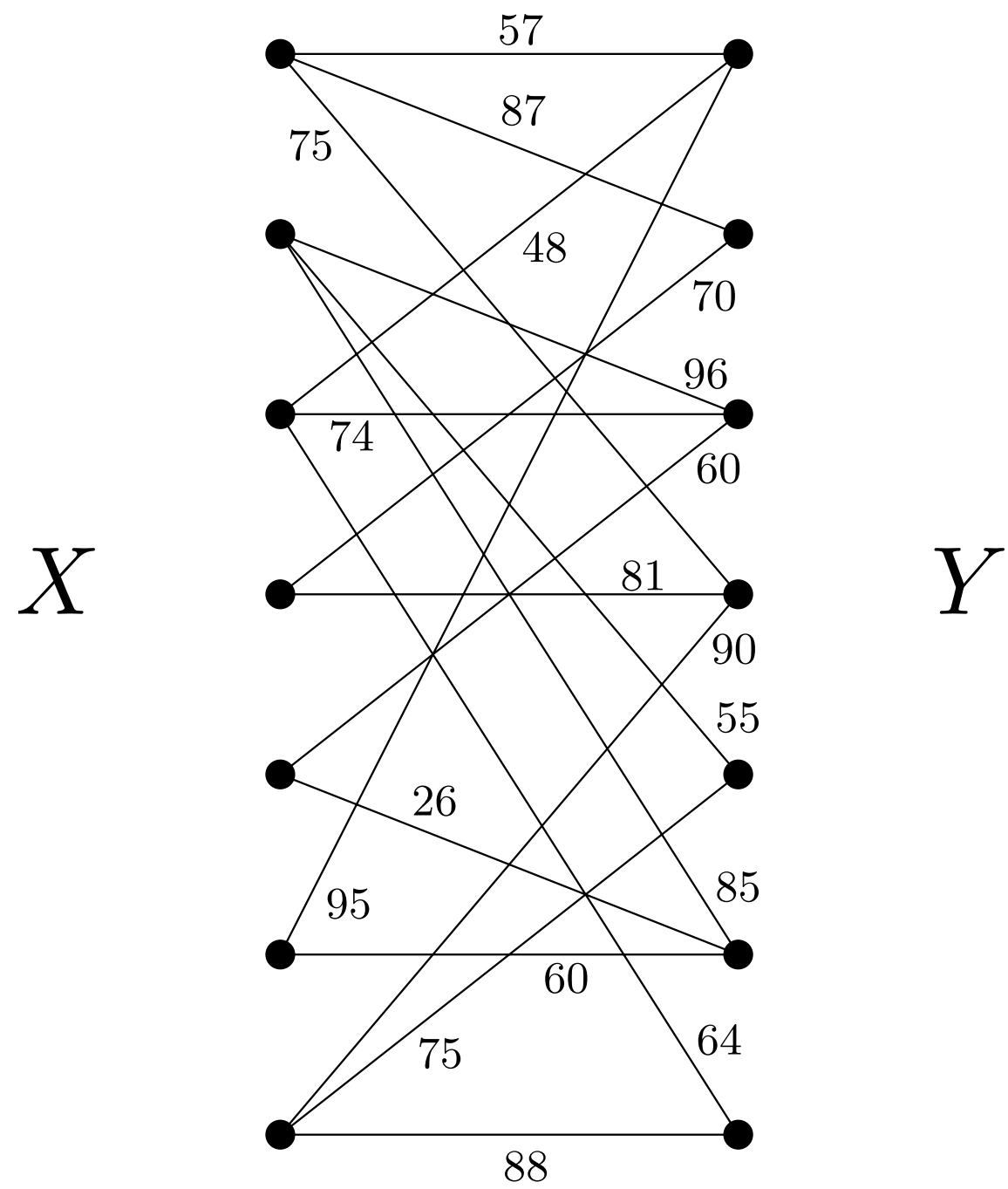




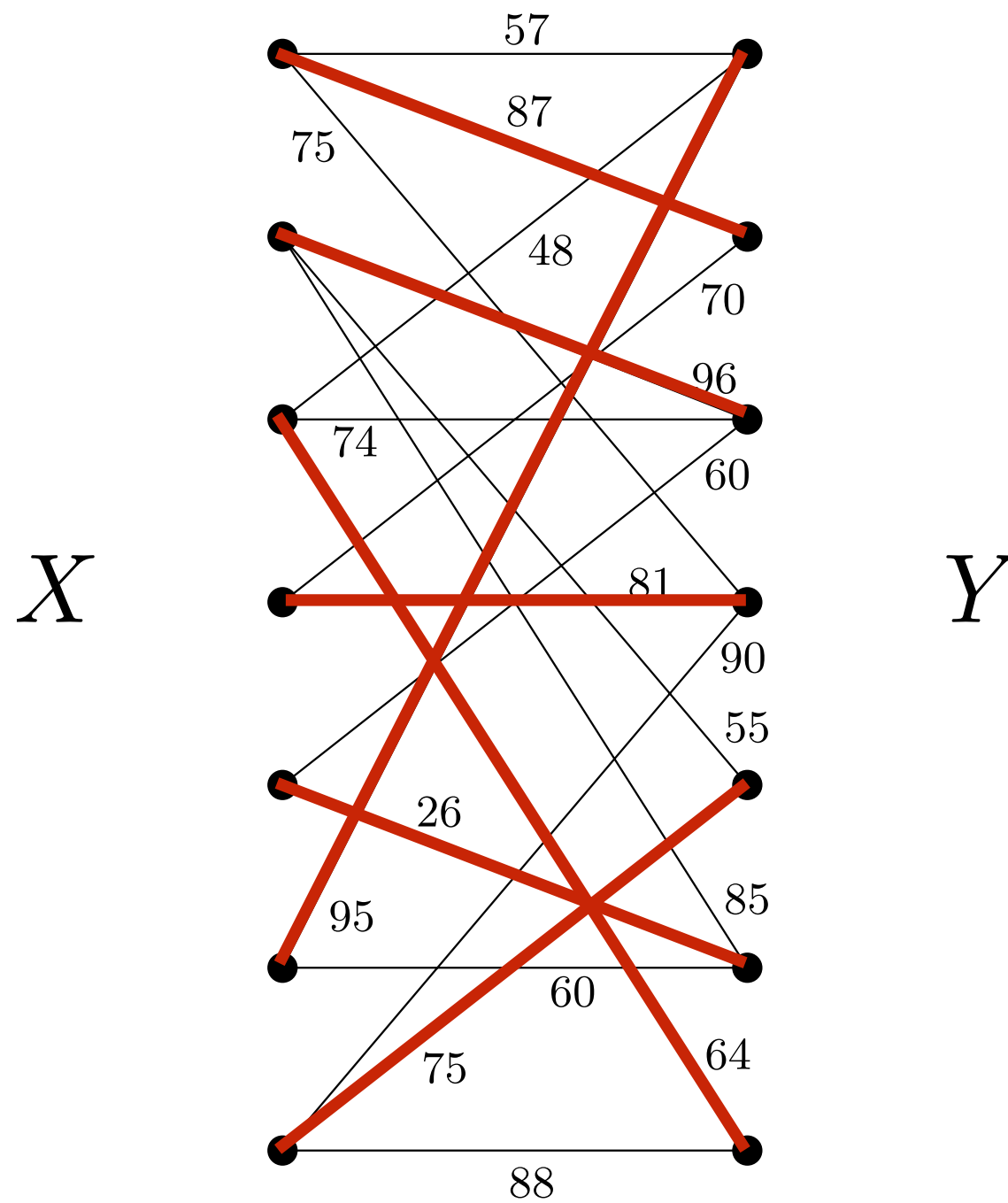








$M$  perfect matching



?

$$\max \sum_{e \in M} w_e$$



# متغیرها را چه بگذاریم؟

---

$$\max \sum_{e \in M} w_e$$

$x_v$ : راس  $v$  از بخش راست به کدام راس از بخش چپ متصل شده باشد؟



$x_e = 1$  means  $e \in M$

$x_e = 0$  means  $e \notin M$

$$\begin{array}{ll}
\text{maximize} & \sum_{e \in E} w_e x_e \\
\text{subject to} & \sum_{e \in E: v \in e} x_e = 1 \text{ for each vertex } v \in V, \text{ and} \\
& x_e \in \{0, 1\} \text{ for each edge } e \in E.
\end{array}$$

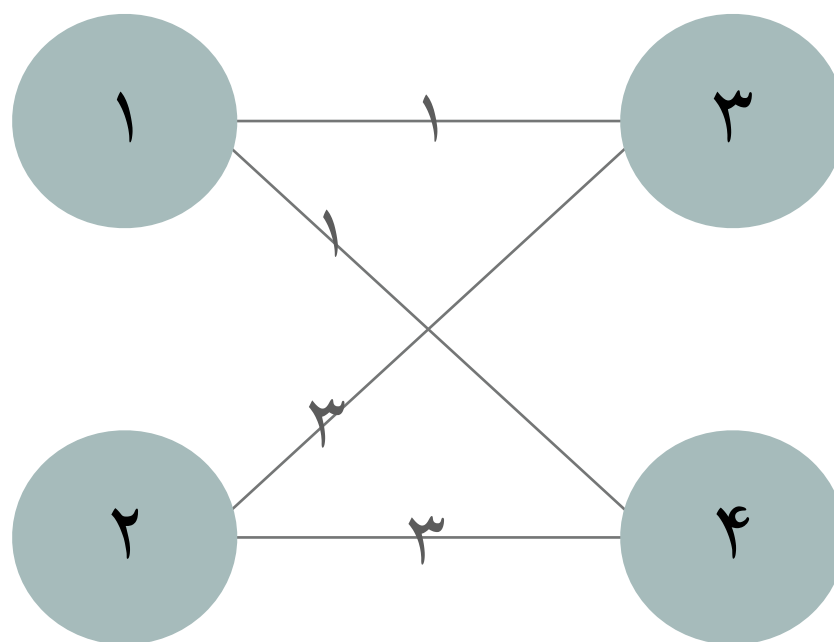
$$\begin{array}{ll}
\text{maximize} & \sum_{e \in E} w_e x_e \\
\text{subject to} & \sum_{e \in E: v \in e} x_e = 1 \text{ for each vertex } v \in V, \text{ and} \\
& x_e \in \{0, 1\} \text{ for each edge } e \in E.
\end{array}$$

آرام سازی (relaxation)

$$\begin{array}{ll} \text{maximize} & \sum_{e \in E} w_e x_e \\ \text{subject to} & \sum_{e \in E: v \in e} x_e = 1 \text{ for each vertex } v \in V, \text{ and} \\ & 0 \leq x_e \leq 1 \text{ for each edge } e \in E. \end{array}$$

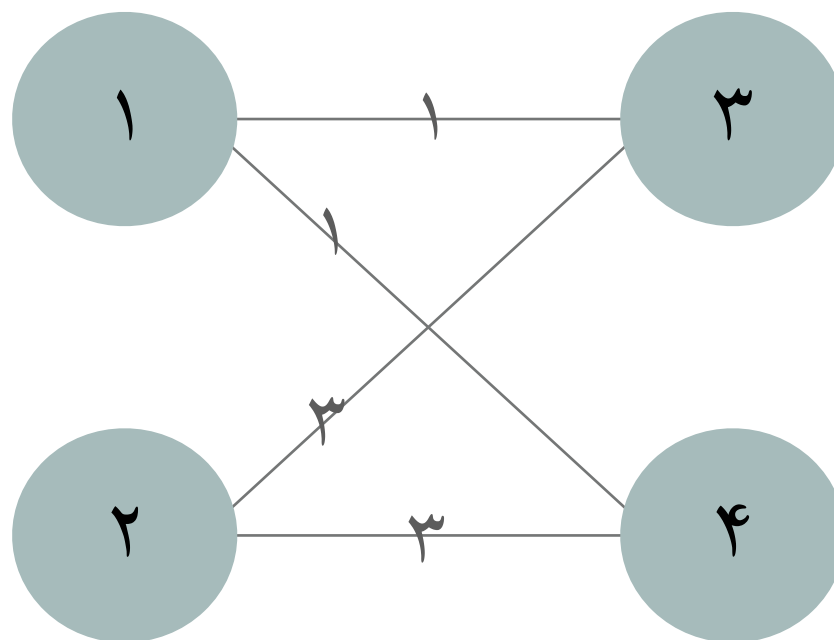
## جلسه ۴ کوئیزک ۲

● یک جواب بهینه غیر صحیح برای برنامه‌ریزی خطی تطابق بیشینه گراف دوبخشی زیر:



## جلسه ۴ کوئیزک ۲

● یک جواب بهینه غیر صحیح برای برنامه‌ریزی خطی تطابق بیشینه گراف دوبخشی زیر:

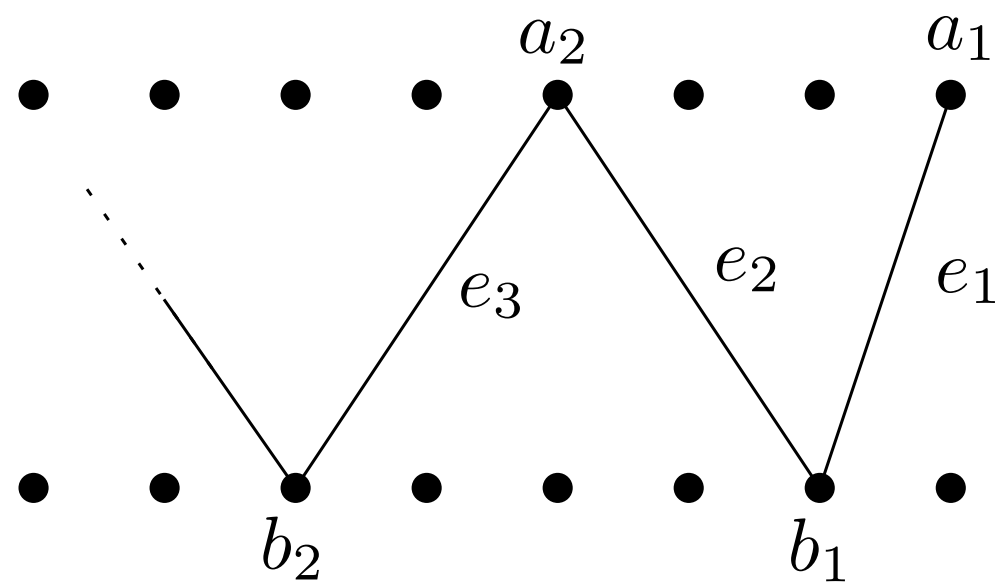


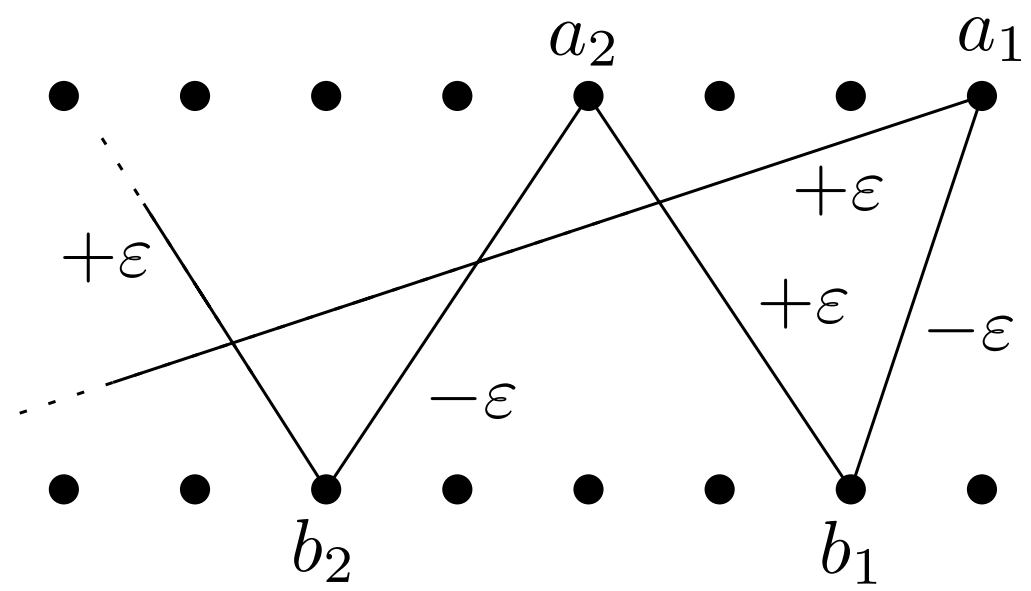
*upper bound !*



**Theorem.** *Let  $G = (V, E)$  be an arbitrary bipartite graph with real edge weights  $w_e$ . If the LP relaxation of the integer program has at least one feasible solution, then it has at least one integral optimal solution.*

**Theorem.** *Let  $G = (V, E)$  be an arbitrary bipartite graph with real edge weights  $w_e$ . If the LP relaxation of the integer program has at least one feasible solution, then it has at least one integral optimal solution.*





$$w(\tilde{\mathbf{x}}) = \sum_{e \in E} w_e \tilde{x}_e = w(\mathbf{x}^*) + \varepsilon \sum_{i=1}^t (-1)^i w_{e_i} = w(\mathbf{x}^*) + \varepsilon \Delta$$

