



### دانشگاه صنعتی امیرکبیر دانشکده مهندسی کامپیوتر و فناوری اطلاعات

# بهینهسازی و کاربرد آن در شبکههای کامپیوتری تمرین سوم

پرهام الواني

۶ بهمن ۱۳۹۶

## ۱ سوال اول

از آنجایی که تابع هدف برای تمام گرهها یکسان است برای هر گره تنها محدودیتها را مینویسیم.

## ۲ سوال دوم

#### ۱.۲ الف

متغیر  $x_{i,(u,v)}$  نشان میدهد که یال u,v در مسیریابی تقاضای ام $x_{i,(u,v)}$  نشان میدهد که یا خیر.

$$min \sum_{i=[1,...,|D|]} \sum_{(u,v) \in E} x_{i,(u,v)} W_{(u,v)}$$
 (1.Y)

$$\sum_{(u,v)\in E} x_{i,(u,v)} - \sum_{(v,u)\in E} x_{i,(v,u)} = \begin{cases} 1 & u = s_i \\ 0 & u \in V - s_i, t_i \\ -1 & u = t_i \end{cases}$$
 (Y.Y) 
$$u \in V, i = 1, ..., |D|$$

$$\sum_{(u,v)\in E} x_{i,(u,v)} Z_{(u,v)} \le d_i \quad i = 1,...,|D| \tag{\text{$\Psi$.Y)}}$$

۲.۲ پ

نتایج و کدها به پیوست آمده است.

۳.۲ ج

$$\max - \sum_{i=[1,...,|D|]} \sum_{(u,v) \in E} x_{i,(u,v)} W_{(u,v)} - \sum_{i=[1,...,|D|]} \lambda^T (\sum_{(u,v) \in E} x_{i,(u,v)} Z_{(u,v)} - d_i)$$
 (F.Y)

$$\sum_{(u,v)\in E} x_{i,(u,v)} - \sum_{(v,u)\in E} x_{i,(v,u)} = \begin{cases} 1 & u = s_i \\ 0 & u \in V - s_i, t_i \\ -1 & u = t_i \end{cases}$$
 (a.Y) 
$$u \in V, i = 1, ..., |D|$$

#### ۴.۲ د

کدها و نتایج به پیوست آمده است. با کاهش مقدار  $\lambda$  میتوان مقدار بهینه تابع آزاد شده را به تابع اصلی نزدیک کرد ولی از سوی دیگر با کوچکتر کردن این ضرایب ممکن است حل کننده بعضی از محدودیتها را نقش کند.

## ۳ سوال سوم

#### ۱.۳ الف

. متغیر  $x_{i,(u,v)}$  نشان میدهد که آیا کانال i به یال (u,v) اختصاص یافته است یا خیر

متغیر  $y_{i,u}$  نشان میدهد که آیا کانال i در راس u متغیر  $y_{i,u}$  نشان میدهد که ایا کانال

متغیر میده یالهای  $z_{(u,v),(u',v')}$  میده یالهای  $z_{(u,v),(u',v')}$  متغیر میده یالهای خیر.

$$min \sum_{(u,v) \in E} \sum_{(u',v') \in I_{u,v}} z_{(u,v),(u',v')}$$
 (1.17)

$$x_{i,(u,v)} + x_{i,(u',v')} - 1 \le z_{(u,v),(u',v')} \quad 1 \le i \le 12, (u,v) \in E, (u',v') \in I_{(u,v)}$$
 (Y.4)

$$\sum_{i=1}^{12} x_{i,(u,v)} = 1 \quad (u,v) \in E$$
 (m.m)

$$x_{i,(u,v)} \leq y_{i,u}$$
 
$$x_{i,(u,v)} \leq y_{i,v}$$
  $(\mathbf{f}.\mathbf{f})$   $(u,v) \in E, 1 \leq i \leq 12$ 

$$\sum_{i=1}^{12} y_{i,u} \le r_u \quad u \in V, 1 \le u \le 12$$
 (a.4)

## ۴ سوال چهارم

۱.۴ الف

$$min \sum_{i=[1,...,|D|]} b_i$$
 (1.1)

$$\sum_{(u,v)\in E} f_{i,(u,v)} - \sum_{(v,u)\in E} f_{i,(v,u)} = \begin{cases} b_i & u = s_i \\ 0 & u \in V - s_i, t_i \\ -b_i & u = t_i \end{cases}$$
 (Y.F) 
$$u \in V, i = 1, ..., |D|$$

$$\sum_{i=1,\dots,|D|} f_{i,(u,v)} + \sum_{(u',v') \in I_{(u,v)}} z_{(u,v),(u',v')} \sum_{i=1,\dots,|D|} f_{i,(u',v')} \le c_{(u,v)} \quad (u,v) \in E$$
 (\mathbb{Y.F})

۲.۴ بوج

۵ سوال پنچم

۱.۵ الف

۲.۵ بوج

۳.۵ د

جواب این مساله بهینهتر میباشد زیرا اختصاص کانال به صورتی است که به آن نیاز داریم و مسیرهایی که به آنها احتیاجی نیست کانالی نیز به آنها تخصیص داده نمیشود.

۶.۵ خ

حل این مساله از مجموع زمان حل دو مسالهی قبل بیشتر طول میکشد زیرا حالتهای بیشتری را نسبت به آن دو بررسی میکند.