



دانشگاه صنعتی اصفهان
دانشکده مهندسی حمل و نقل

تحلیل سیستم های حمل و نقل

مسئله تخصیص ترافیک: روش جزئی

مدرس: محمد تمنایی

بهار ۱۳۹۶

فهرست

تابع زمان سفر - حجم کمان

تخصیص جزئی با تقاضای ثابت

تخصیص جزئی با تقاضای متغیر

تخصیص چند وسیله ای



Link Performance Function
Volume-Delay Function (VDF)
Link Cost Function

$$t_a(x_a) = t_a^0 \left[1 + \alpha \left(\frac{x_a}{C_a} \right)^\beta \right]$$

t_a زمان سفر کمان a

x_a حجم کمان a

t_a^0 زمان سفر جریان آزاد کمان a

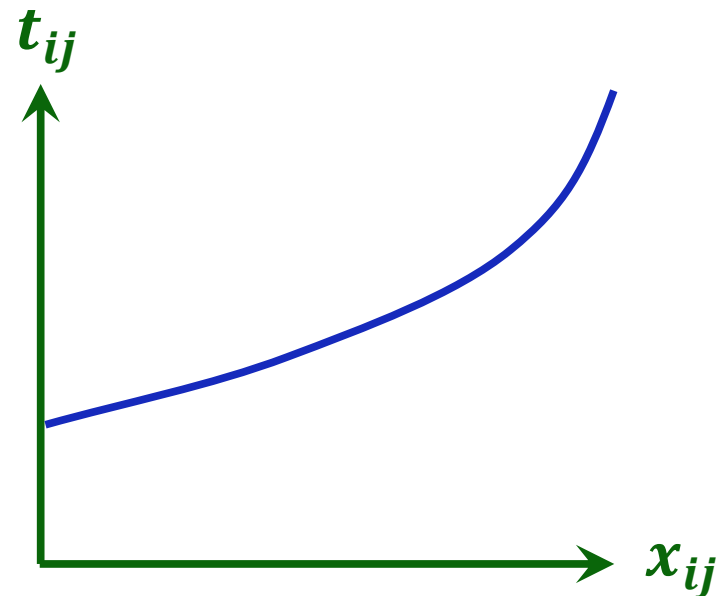
C_a ظرفیت کمان a

α و β پارامترهای مدل

BPR: Bureau of Public Roads

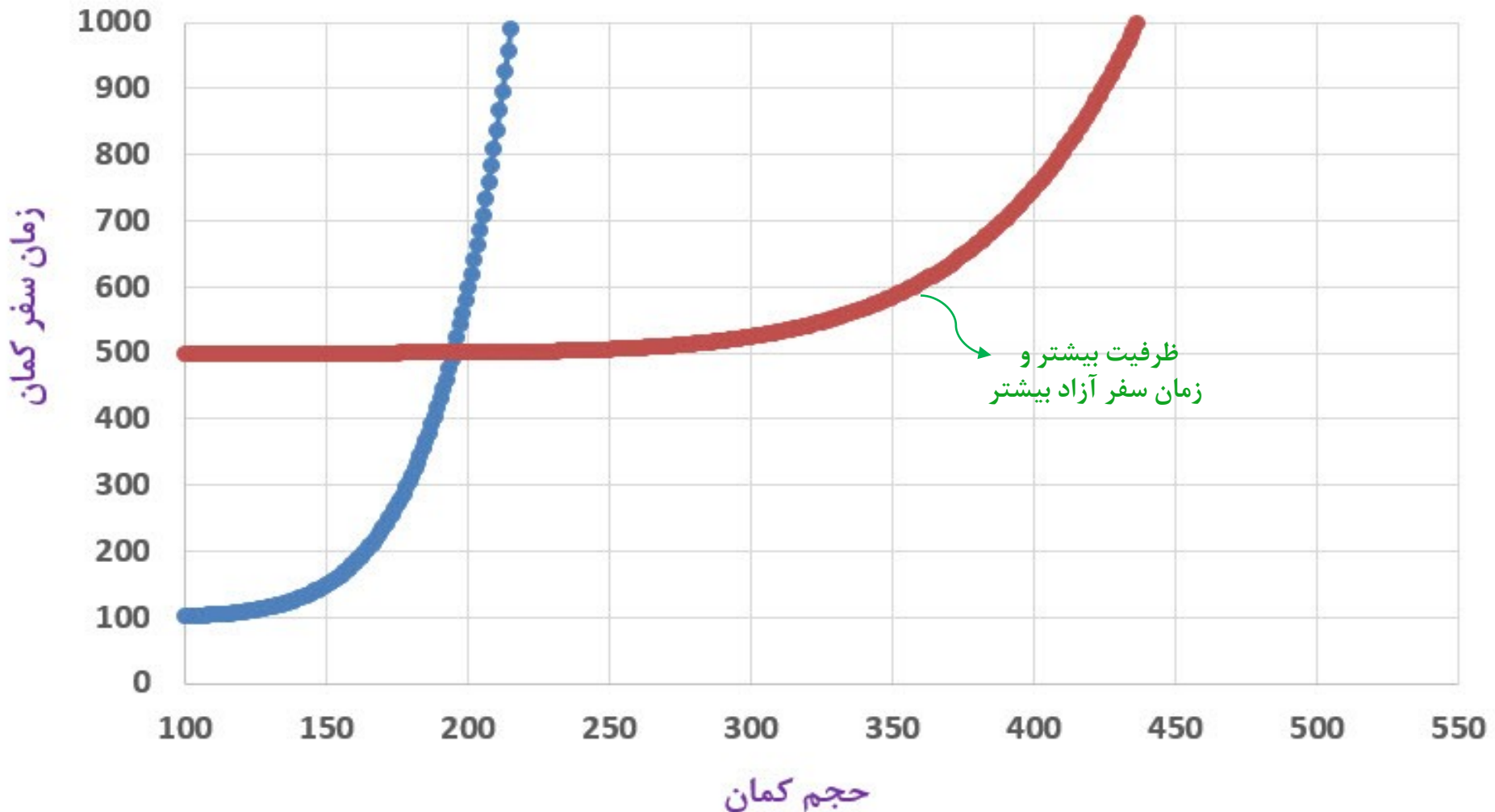
تابع زمان سفر - حجم یک کمان

یکی از روابط متداول: مدل BPR



$$t_a(x_a) = t_a^0 \left[1 + \alpha \left(\frac{x_a}{C_a} \right)^\beta \right]$$

توابع عملکرد دو کمان مختلف



روش تخصیص جزئی (Incremental Assignment):

تفاوت با AON؟

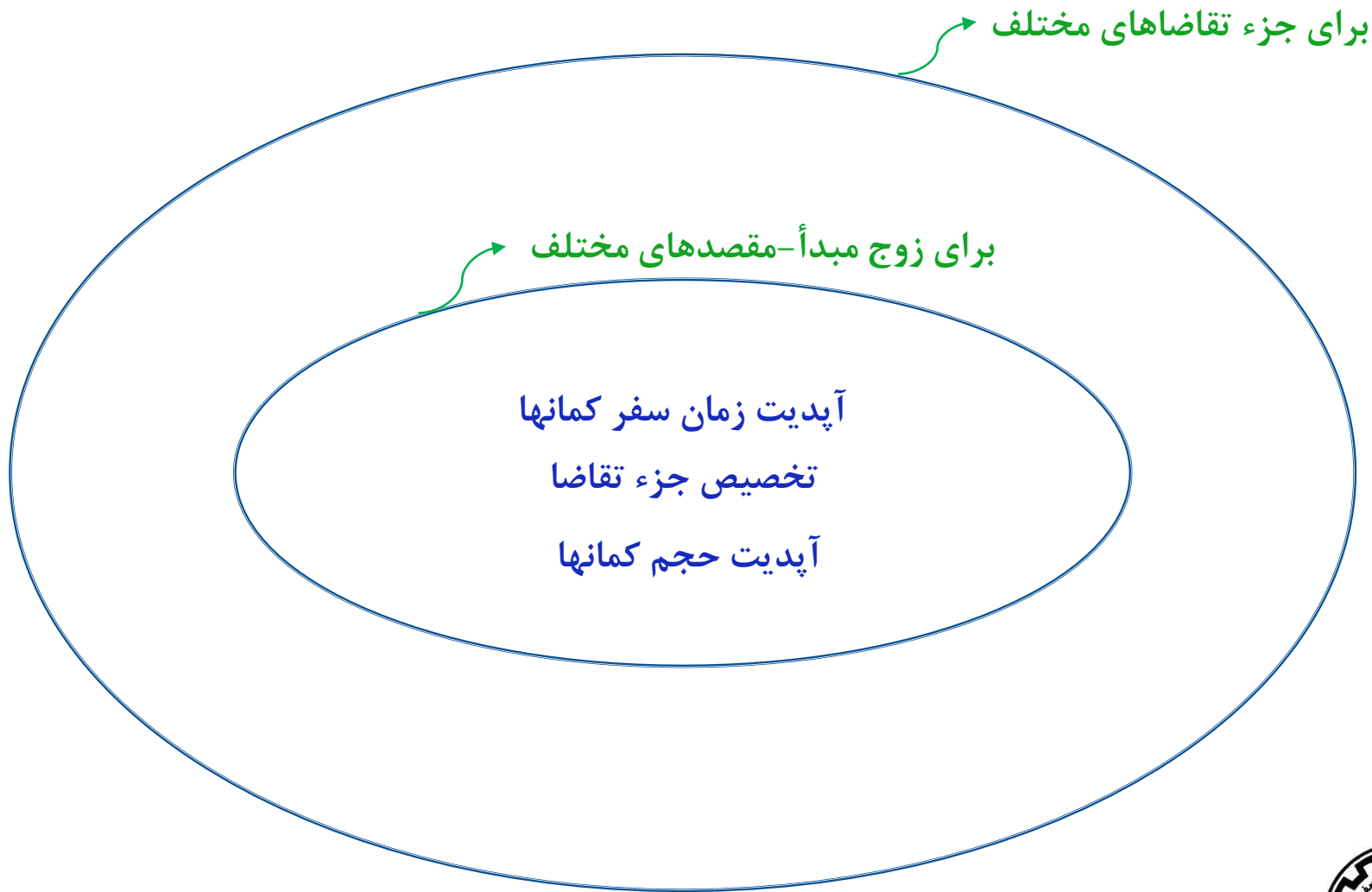
تقسیم تقاضای سفر زوج مبدأ-مقصد، به تعدادی جزء

هر مرحله: تخصیص هر جزء

لحاظ ظرفیت؟

زمان سفر کمانها ثابت؟





الگوریتم حل

تخصیص ترافیک: روش جزئی

$G(V,E)$ شبکه	مجموعه گره ها V	E مجموعه کمانها	x_{ij} حجم کمان (i,j)
$t_{ij}(x_{ij})$ تابع زمان سفر کمان (i,j)			P_{rs}^* مسیر با کوتاهترین فاصله از مبدأ r به مقصد s
q^{rs} تقاضای سفر از مبدأ r به مقصد s		α عدد ثابت $(0 \leq \alpha < 1)$ هرچه کوچکتر، دقیق تر	
\hat{q}^{rs} مقدار تقاضای سفر از مبدأ r به مقصد s که تاکنون تخصیص یافته است.			

$r \leftarrow 1$ گام ۰
 $\hat{q}^{rs} \leftarrow 0 \quad \forall (r,s)$ برای هر کمان (i,j) برابر با صفر قرار داده شود.

$t_{ij} \leftarrow t_{ij}(x_{ij}) \quad \forall (i,j) \in E$ گام ۱
آپدیت زمان سفر کمانها

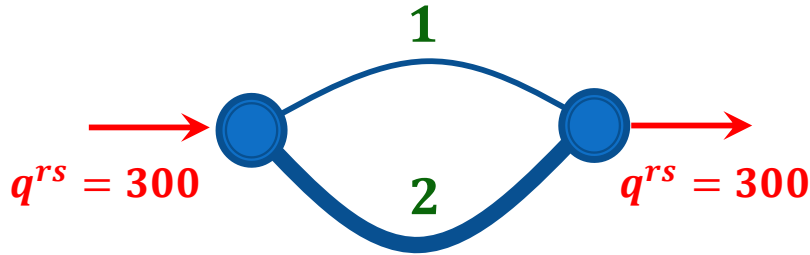
$\Delta q^{rs} \leftarrow \alpha \cdot q^{rs}$ گام ۲
 $\hat{q}^{rs} \leftarrow \hat{q}^{rs} + \Delta q^{rs}$ AON
درخت کوتاهترین مسیر از گره r به همه گره های دیگر را بیابید.
جزء تقاضاهای Δq^{rs} را به کوتاهترین مسیر بین (r,s) تخصیص دهید.

$x_{ij} \leftarrow x_{ij} + \Delta q^{rs} \quad \forall (i,j) \in P_{rs}^*$ گام ۳
آپدیت حجم کمانها

$r = |V|$ اگر برو به گام ۵. وگرنه $r \leftarrow r + 1$ برو به گام ۱. گام ۴

شرط خاتمه گام ۵
 اگر $\sum_{(r,s)} \frac{|q^{rs} - \hat{q}^{rs}|}{q^{rs}} < \epsilon$ (بسیار کوچک) پایان. وگرنه $r \leftarrow 1$ برو به گام ۱.

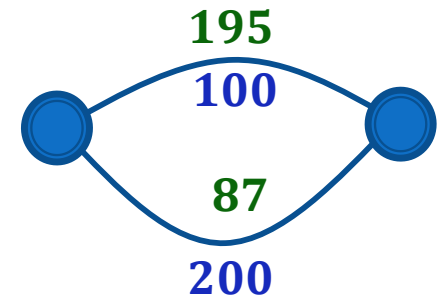
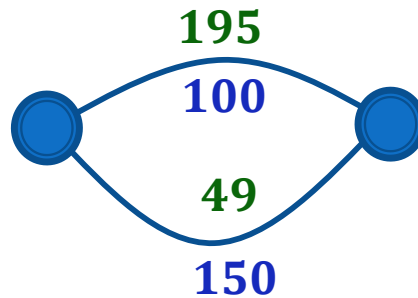
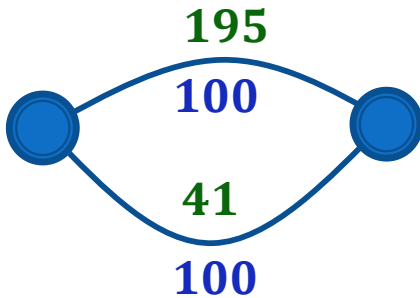
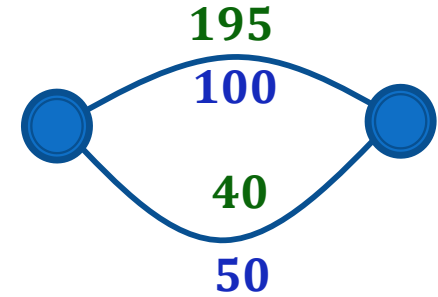
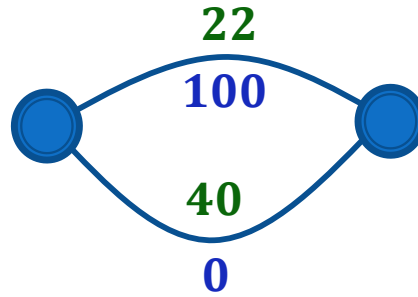
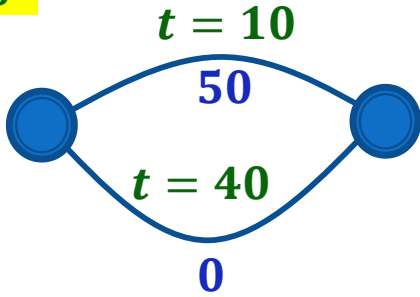
مثال: شبکه دارای دو گره و دو کمان



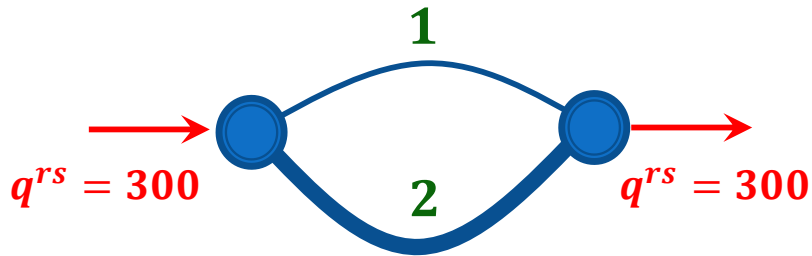
$$t_1(x_1) = 10 \left[1 + 0.15 \left(\frac{x_1}{30} \right)^4 \right]$$

$$t_2(x_2) = 40 \left[1 + 0.15 \left(\frac{x_2}{90} \right)^4 \right]$$

$\alpha = 1/6$

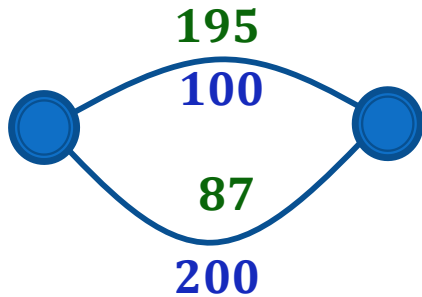


مثال: شبکه دارای دو گره و دو کمان



$$t_1(x_1) = 10 \left[1 + 0.15 \left(\frac{x_1}{30} \right)^4 \right]$$

$$t_2(x_2) = 40 \left[1 + 0.15 \left(\frac{x_2}{90} \right)^4 \right]$$

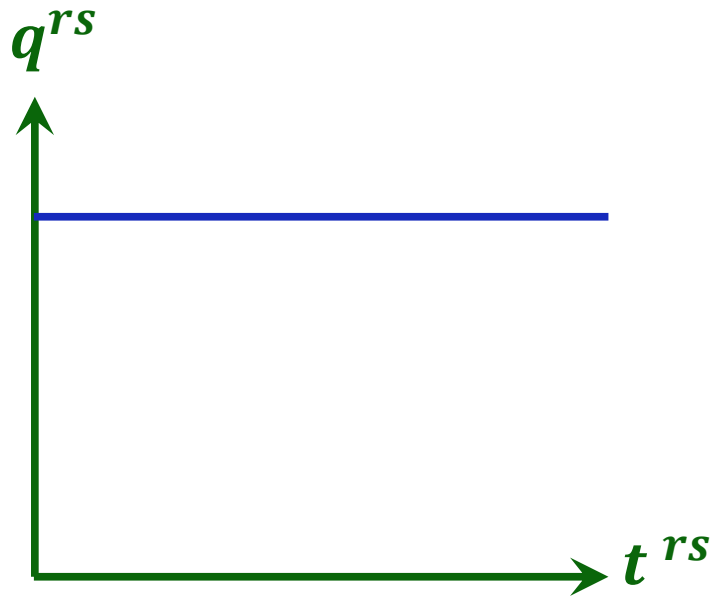


جریان در مسیر کوتاه و کم ظرفیت به تله افتاده است (راهکار؟)

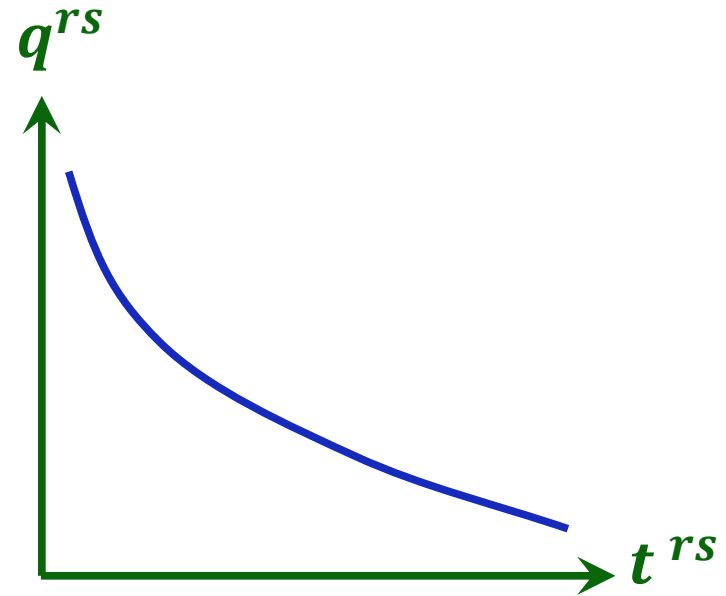


$$q^{rs} = q^{rs}(t^{rs})$$

تقاضای سفر متغیر



تقاضای ثابت



تقاضای متغیر



تخصیص ترافیک: روش جزئی مدل مفهومی تخصیص جزئی با تقاضای متغیر



تخصیص ترافیک: روش جزئی

الگوریتم حل تخصیص جزئی با تقاضای متغیر

شبکه $G(V,E)$	مجموعه گره ها V	E مجموعه کمانها	x_{ij} حجم کمان (i,j)
$t_{ij}(x_{ij})$ تابع زمان سفر کمان (i,j)	P_{rs}^* مسیر با کوتاهترین فاصله از مبدأ r به مقصد s		
q^{rs} تقاضای سفر از مبدأ r به مقصد s	α عدد ثابت $(0 \leq \alpha < 1)$ هرچه کوچکتر، دقیق تر		
\hat{q}^{rs} مقدار تقاضای سفر از مبدأ r به مقصد s که تاکنون تخصیص یافته است.			

$r \leftarrow 1$ گام ۰
 $\hat{q}^{rs} \leftarrow 0 \quad \forall (r,s)$ برای هر کمان (i,j) برابر با صفر قرار داده شود.

$t_{ij} \leftarrow t_{ij}(x_{ij}) \quad \forall (i,j) \in E$ گام ۱
آپدیت زمان سفر کمانها

$t^{rs} \leftarrow \sum_{(i,j) \in P_{rs}^*} t_{ij} \quad \forall (r,s)$ گام ۲
درخت کوتاهترین مسیر از گره r را بیابید. زمان سفر از مبدأ r به همه مقصدها را بیابید. آپدیت زمان سفر زوجها

$q^{rs} \leftarrow q^{rs}(t^{rs}) \quad \forall (r,s)$ گام ۳
تقاضای القا شده

$\Delta q^{rs} \leftarrow \alpha \cdot (q^{rs} - \hat{q}^{rs})$ گام ۴
 $\hat{q}^{rs} \leftarrow \hat{q}^{rs} + \Delta q^{rs} \quad \forall (i,j) \in P_{rs}^*$ AON
جزء تقاضاهای Δq^{rs} به کوتاهترین مسیر.

$x_{ij} \leftarrow x_{ij} + \Delta q^{rs} \quad \forall (i,j) \in P_{rs}^*$ گام ۵
آپدیت حجم کمانها

تخصیص ترافیک: روش جزئی

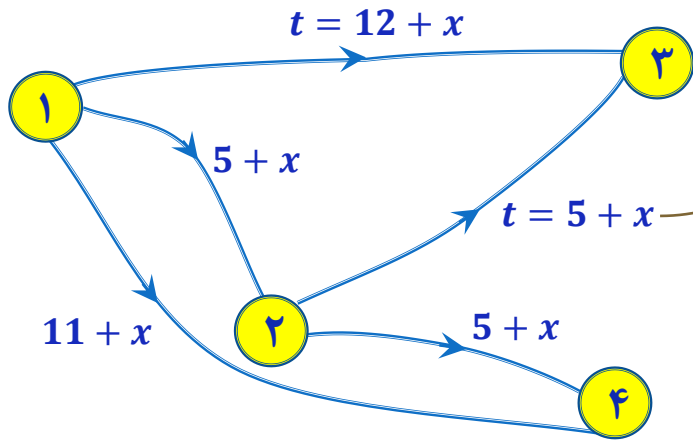
الگوریتم حل تخصیص جزئی با تقاضای متغیر

شبکه $G(V,E)$	مجموعه گره ها V	E مجموعه کمانها	x_{ij} حجم کمان (i,j)
$t_{ij}(x_{ij})$ تابع زمان سفر کمان (i,j)	P_{rs}^* مسیر با کوتاهترین فاصله از مبدأ r به مقصد s	α عدد ثابت ($0 \leq \alpha < 1$) هرچه کوچکتر، دقیق تر	
q^{rs} تقاضای سفر از مبدأ r به مقصد s	\hat{q}^{rs} مقدار تقاضای سفر از مبدأ r به مقصد s که تاکنون تخصیص یافته است.		

گام ۶ ... اگر $r = |V|$ برو به گام ۷. وگرنه $r \leftarrow r + 1$. برو به گام ۱.

گام ۷ ... شرط خاتمه اگر $\sum_{(r,s)} \frac{|q^{rs} - \hat{q}^{rs}|}{q^{rs}} < \epsilon$ (بسیار کوچک) پایان. وگرنه $r \leftarrow 1$. برو به گام ۱.





واحد q : خودرو
 واحد t : دقیقه
 واحد x : هزار خودرو

تمرین: مطلوبست حجم کمانها در تخصیص جزئی.

$$q^{13} = 8000 - 30 t^{13}$$

$$q^{14} = 7000 - 15 t^{14}$$

$$\alpha = 0.2$$



امام علی علیہ السلام

لَا يَكُونُ الصَّدِيقُ صَدِيقًا
حَتَّى يَحْفَظَ أَخَاهُ فِي ثَلَاثٍ:
فِي نَكْبَتِهِ، وَغَيْبَتِهِ، وَوَفَاتِهِ.

نهج البلاغه: حکمت ۱۳۴

دوست، دوست واقعی نخواهد بود؛ مگر آن که

از دوستش در سه حال مراقبت کند:

در سختی اش، در غیبت او و پس از مرگش.