

30.11.06

תורת זרימה

זרימה מינימלית בעלות מינימלית  
היא זרימה מינימלית בעלת מינימלית

### Goldberg & Tarjan

### Finding Minimum-Cost Circulations by Canceling Negative Cycles

JACM 36:4, 1989

משפט: עבור  $f$  זרימה מינימלית בעלת מינימלית

קיימת פונקציה  $p: V \rightarrow \mathbb{R}$  שמתקיים:

$$\forall e \in E: r_f(e) > 0 \Rightarrow c_p(e) \geq 0$$

כאשר  $\epsilon \geq 0$ .

הוכחה: נניח  $f$  היא זרימה מינימלית בעלת מינימלית

קיימת פונקציה  $p: V \rightarrow \mathbb{R}$  שמתקיים:

$$\forall e \in E: r_f(e) > 0 \Rightarrow c_p(e) \geq -\epsilon$$

משפט: אם  $\epsilon > 0$  אז קיימת זרימה מינימלית בעלת מינימלית  
שערכה  $c(f) \geq -\epsilon \cdot l(f) > -\frac{1}{n} \cdot n > -1$

$$c(f) = c_p(f) \geq -\epsilon \cdot l(f) > -\frac{1}{n} \cdot n > -1$$

הוכחה:  $c_p(f) \geq 0$

$$\epsilon(f) \triangleq \inf \left\{ \epsilon : \exists f \text{ זרימה מינימלית בעלת מינימלית} \right\}$$

$$E_f \triangleq \{ e \in E : r_f(e) > 0 \}$$

$$\mu(f) \triangleq \hat{A}(E_f)$$

נניח  $p$  פונקציה שמתקיים  $c_p(e) \geq -\epsilon$   
 $\forall e \in E_f: c_p(e) \geq -\epsilon$

משפט: אם  $f$  היא זרימה מינימלית בעלת מינימלית

$$\mu(f) = -\epsilon(f)$$

משפט: עבור  $f$  זרימה מינימלית בעלת מינימלית  $\mu(f) = -\epsilon(f)$

$$\mu(f) = \frac{c(f)}{l(f)} \geq -\epsilon(f)$$

נניח  $p$  פונקציה שמתקיים  $c_p(e) \geq -\epsilon(f)$

$$\mu(f) = \frac{c(f)}{l(f)} = \frac{c_p(f)}{l(f)} \geq \frac{-\epsilon(f) \cdot l(f)}{l(f)} = -\epsilon(f)$$

נניח  $\mu(f) \leq -\epsilon(f) \Leftrightarrow \epsilon(f) \leq -\mu(f)$   
נניח  $p: V \rightarrow \mathbb{R}$  פונקציה שמתקיים  $c_p(e) \geq \mu(f)$

$$\forall e \in E_f: c_p(e) \geq \mu(f)$$

אז  $\epsilon(f) \leq -\mu(f)$

נשתמש בצדק מוכרתי:

הצדקה היא כזו שמרחקים קצרים יהיו מוגבלים היטב  
(בגודל ממוצעם שלפים + הוספת מקור):

$\forall e: \tilde{c}(e) \triangleq c(e) - \mu(f)$  נקבי  
( $\forall p: \tilde{c}(p) \geq 0$ )



$d(v) = \text{dist}_c(s, v)$  נקבי  
ולנו מקור s ונקודת יעד t

$\forall (v, w) \in E_f: d(w) \leq d(v) + \tilde{c}(v, w)$  ונקבי  
 $= d(v) + c(v, w) - \mu(f)$

$\mu(f) \leq d(v) + c(v, w) - d(w)$  ←  
 $= c_d(v, w)$

□

הצדקה: קצת  $e \in E_f$  היא קטנה ביותר  $\delta - p$  אם  
 $c_p(e) < 0$

$E(f, p) \triangleq \{e \in E \mid e \in E_f \ \& \ c_p(e) < 0\}$

$G(f, p) \triangleq (V, E(f, p))$

אינטואיציה: f במחיר מינימום אם  $E(f, p)$  ריקה.

צדקה: תהי f עם במחיר מינימום. אם  $\mu(f) = \frac{c(p)}{l(p)}$

אם  $p$  מציבה על כן  $f$  היא  $\varepsilon(f)$  אופטימלית

$\forall e \in p: c_p(e) = \mu(f) = -\varepsilon(f)$  אם

$\forall e \in p: c_p(e) \geq -\varepsilon(f) = \mu(f)$  הוכחה

$\mu(f) = \frac{c(p)}{l(p)} \geq \frac{\mu(f) \cdot l(p)}{l(p)} = \mu(f)$  וכן

נשתמש בשיוון מתקיים בכל קצת  $e \in p$ , כנראה.

כאמור:

"המחיר המופת של כל קצת במחיר הקטן ביותר  
שזה עמיה החשוב"

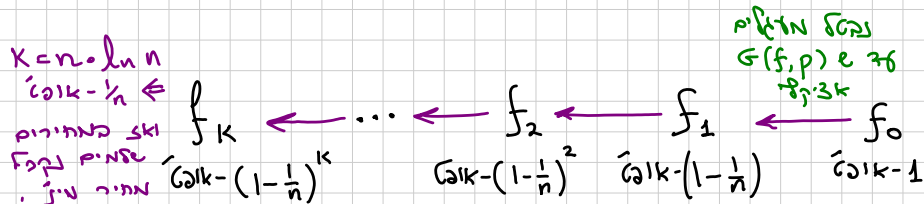
תבנית: אם  $p$  מציבה על  $\varepsilon(f)$ , ו- $f$  אינה במחיר מינימום  
אז  $G(f, p)$  מכיל מוצא במחיר שלילי.

דמיה: תהי f כזו ש- $\varepsilon(f)$  (קטנה  $\varepsilon \leq 0$ ).

יהי  $p$  קצת עם  $f$  היא  $\varepsilon$ -אופטימלית.  
אם  $G(f, p)$  הוא חסר ממוצע אם  
 $\varepsilon \leq (1 - \frac{1}{n}) \cdot \varepsilon$

הוכחה: א-אפשר עבדים את המפה "ישלם ושלם" כיון  
שקבץ  $p$  עובדו  $G(f, p)$  מכיל ממוצע.

- המפה מוגדרת: נפתור בצדקה שהיא 1-אופטימלית.



תאור הוכחה:

שהם מכינים מכלולת חוקית  $f_0$ .

אז  $i \leftarrow 0$

נסתכל על  $E_{f_i}$  מכינה מכלולת  $f_i$ .

$\left[ \begin{array}{l} \text{נסתכל על } E_{f_i} \text{ מכינה מכלולת } f_i \\ \text{שהם מכינים } f_{i+1} \end{array} \right]$

אז  $i \leftarrow i+1$  : קודם

$i \leftarrow i+1$  : קודם

**ON**:  $f_i$  :  $\forall \epsilon > 0$   $\exists \delta > 0$   $\forall x \in \mathbb{R}$   $|f_i(x) - f(x)| < \delta \implies |f_i(x) - f(x)| < \epsilon$

מכלולת  $f_i$  :  $\forall \epsilon > 0$   $\exists \delta > 0$   $\forall x \in \mathbb{R}$   $|f_i(x) - f(x)| < \delta \implies |f_i(x) - f(x)| < \epsilon$

הוכחת השלמה:  $\exists \delta > 0$   $\forall \epsilon > 0$   $\forall x \in \mathbb{R}$   $|f(x) - f(x)| < \delta \implies |f(x) - f(x)| < \epsilon$

אם  $f$  אינה מכלולת  $f_0$ , אז  $\exists \epsilon > 0$   $\forall \delta > 0$   $\exists x \in \mathbb{R}$   $|f(x) - f(x)| > \epsilon$

אז  $\exists \epsilon > 0$   $\forall \delta > 0$   $\exists x \in \mathbb{R}$   $|f(x) - f(x)| > \epsilon$

$$\frac{c(p)}{l(p)} = \frac{c_p(p)}{l(p)} = \frac{c_p^{\geq 0}(p)}{l(p)} + \frac{c_p^{\leq 0}(p)}{l(p)}$$

$$\geq \frac{c_p^{\leq 0}(p)}{l(p)}$$

$$\geq \frac{(-\epsilon) \cdot (l(p) - 1)}{l(p)}$$

$$\geq (-\epsilon) \cdot \left(1 - \frac{1}{n}\right) = (-\epsilon) \cdot \left(1 - \frac{1}{n}\right)$$

הוכחה:  $\forall i \leq i_{last} : \epsilon(f_{i+1}) \leq \epsilon(f_i)$

הוכחה: נסתכל מכלולת  $f_i$  :  $\forall \epsilon > 0$   $\exists \delta > 0$   $\forall x \in \mathbb{R}$   $|f_i(x) - f(x)| < \delta \implies |f_i(x) - f(x)| < \epsilon$

אם  $f_{i+1}$  אינה מכלולת  $f_i$ , אז  $\exists \epsilon > 0$   $\forall \delta > 0$   $\exists x \in \mathbb{R}$   $|f_{i+1}(x) - f_i(x)| > \epsilon$

אז  $\exists \epsilon > 0$   $\forall \delta > 0$   $\exists x \in \mathbb{R}$   $|f_{i+1}(x) - f_i(x)| > \epsilon$

הקשר בין המכלולת  $f_{i+1}$  ל- $f_i$  :  $\forall \epsilon > 0$   $\exists \delta > 0$   $\forall x \in \mathbb{R}$   $|f_{i+1}(x) - f_i(x)| < \delta \implies |f_{i+1}(x) - f_i(x)| < \epsilon$

$$c_{f_{i+1}}(rev(e)) = -c_{f_i}(e) = \epsilon(f_i) > 0$$

↑  
מכלולת  $f_i$

הוכחה:  $\epsilon(f_m) \leq (1 - \frac{1}{n}) \cdot \epsilon(f_0)$

הוכחה:  $\forall \epsilon > 0$   $\exists \delta > 0$   $\forall x \in \mathbb{R}$   $|f_0(x) - f(x)| < \delta \implies |f_0(x) - f(x)| < \epsilon$

$$j \triangleq \min \{ i < m \mid \epsilon(f_i, p_0) > \epsilon(f_0, p_0) \}$$

(אם  $j = m$ , אז  $\epsilon(f_m, p_0) \leq \epsilon(f_0, p_0)$ )

**(I)** אם  $j < m$ , אז  $\epsilon(f_j, p_0) > \epsilon(f_0, p_0)$

$\forall i < m$ :  $E(f_{i+1}, p_0) \subsetneq E(f_i, p_0)$  כי  $\epsilon(f_{i+1}, p_0) < \epsilon(f_i, p_0)$

הוכחה:  $\forall \epsilon > 0$   $\exists \delta > 0$   $\forall x \in \mathbb{R}$   $|f_i(x) - f(x)| < \delta \implies |f_i(x) - f(x)| < \epsilon$

$$r_{f_{i+1}}(e) = r_{f_i}(e) \text{ אם } e \notin \text{rev}(p_i)$$

$$e \in E(f_{i+1}, p_0) \Leftrightarrow e \in E(f_i, p_0) \quad \text{לבד}$$

$$r_{f_{i+1}}(e) \leq r_{f_i}(e) \quad \text{בה הנקמה} \quad e \in \Gamma_i \quad (a)$$

איתה נטאט, דעס ווערט קערט אמת ב  $\Gamma_i$  רעכט

דע וועט זיין ווען קערט זי (וועט נאכטאט)  $E(f_i, p_0)$  און  $E(f_{i+1}, p_0)$  און דעס וועט זיין  $E(f_{i+1}, p_0) \supseteq E(f_i, p_0)$

$$G(f_i, p_0) \supseteq \Gamma_i \quad e \in \Gamma_i \quad \text{און} \quad rev(e) \in \Gamma_i \quad \text{לבד} \quad e \in rev(\Gamma_i) \quad (d)$$

$$c_{p_0}(rev(e)) < 0 \quad \text{דע וועט זיין}$$

$$c_{p_0}(e) = -c_{p_0}(rev(e)) > 0 \quad \text{לבד}$$

$$e \notin E(f_{i+1}, p_0) \quad \text{און דעס וועט זיין}$$

$$|E(f_m, p_0)| \leq |E(f_0, p_0)| - m \leq 0 \quad \leftarrow$$

לבד  $G_{f_m}$  וועט נאכטאט דע וועט זיין  $f_m$  און דעס וועט זיין  $G_{f_m}$

$$E(f_m) = 0 \quad \text{און דעס וועט זיין}$$

$$E(f_m) \leq E(f_j) \leq (1 - \frac{1}{n}) \cdot E(f_0) - e \quad \text{און דעס וועט זיין} \quad j < m \quad \text{און דעס וועט זיין} \quad \Pi$$

$$\frac{c(\Gamma_j)}{l(\Gamma_j)} = \frac{c_{p_0}(\Gamma_j)}{l(\Gamma_j)} \geq \frac{c_{p_0}^<(\Gamma_j)}{l(\Gamma_j)} \geq -E(f_0) \cdot \frac{l(\Gamma_j) - 1}{l(\Gamma_j)}$$

$\uparrow$   
 $\Gamma_j$  און דעס וועט זיין  $G(f_{j-1}, p_0) \supseteq \Gamma_j$

$$\geq -E(f_0) \cdot (1 - \frac{1}{n})$$

וועט זיין: און דעס וועט זיין  $O(n \cdot \lg(n \cdot C))$  און דעס וועט זיין  $O(n \cdot \lg(n \cdot C))$  און דעס וועט זיין  $O(n \cdot \lg(n \cdot C))$

און דעס וועט זיין  $O(n \cdot \lg(n \cdot C))$  און דעס וועט זיין  $O(n \cdot \lg(n \cdot C))$  און דעס וועט זיין  $O(n \cdot \lg(n \cdot C))$

וועט זיין: און דעס וועט זיין  $O(n \cdot \lg(n \cdot C))$  און דעס וועט זיין  $O(n \cdot \lg(n \cdot C))$  און דעס וועט זיין  $O(n \cdot \lg(n \cdot C))$

$$\sum_m \leq (1 - \frac{1}{n}) \cdot C \quad \text{און דעס וועט זיין} \quad \sum_m \leq C$$

$$\sum_{km} \leq (1 - \frac{1}{n})^k \cdot C \quad \text{און דעס וועט זיין}$$

$$k \geq n \cdot \ln(nC) \quad \text{און דעס וועט זיין}$$

$$\sum_{km} \leq (1 - \frac{1}{n})^{n \cdot \ln(nC)} \cdot C$$

$$(1 - x e^x) < e^{-\ln(nC)} \cdot C$$

$$= e^{-\ln n - \ln C + \ln C} = \frac{1}{n}$$

און דעס וועט זיין  $O(n \cdot \lg(n \cdot C))$  און דעס וועט זיין  $O(n \cdot \lg(n \cdot C))$  און דעס וועט זיין  $O(n \cdot \lg(n \cdot C))$

וועט זיין: און דעס וועט זיין  $O(n \cdot \lg(n \cdot C))$  און דעס וועט זיין  $O(n \cdot \lg(n \cdot C))$  און דעס וועט זיין  $O(n \cdot \lg(n \cdot C))$

$$\forall f: E(f) \leq \epsilon \Rightarrow f(e) = \varphi_e$$

און דעס וועט זיין  $O(n \cdot \lg(n \cdot C))$  און דעס וועט זיין  $O(n \cdot \lg(n \cdot C))$  און דעס וועט זיין  $O(n \cdot \lg(n \cdot C))$

וועט זיין: און דעס וועט זיין  $O(n \cdot \lg(n \cdot C))$  און דעס וועט זיין  $O(n \cdot \lg(n \cdot C))$  און דעס וועט זיין  $O(n \cdot \lg(n \cdot C))$

$$\forall e: |c_p(e)| \geq 2n \cdot \epsilon \Rightarrow e \text{ און דעס וועט זיין}$$

$$\text{און דעס וועט זיין} \quad \text{און דעס וועט זיין} \quad \text{און דעס וועט זיין}$$

$$2n \cdot \epsilon \leq c_p(e) \Rightarrow e \text{ און דעס וועט זיין}$$

$$\Rightarrow e \text{ און דעס וועט זיין}$$

**הוכחה:**  $f'(e) \neq f(e)$  אזי  $\forall \epsilon > 0$  קיים  $\delta$  כזה ש- $f'(e) > f(e) + \epsilon$  לכל  $x \in (e, e+\delta)$ .

נסתד:  $r = e + \delta/2$  אזי  $f'(r) > f(r) + \epsilon$ .

$$C_p(r) \leq -2n\epsilon \implies r_f(r) = 0$$

אם  $f'(r) \neq f(r)$  אז  $f(r) = u(r)$  ו- $f'(r) < f(r)$  אז  $f'(e) < f(e)$ .

אם  $f'(e) > f(e)$  אז  $f'(e) > f(e)$ .

**ב)** נבחר  $\delta$  כזה ש- $f'(e) > f(e) + \epsilon$  לכל  $x \in (e, e+\delta)$ .

אם  $f'(e) > f(e)$  אז  $f'(e) > f(e)$  ו- $A(p) < -\epsilon$ .

$$E_\epsilon = \{ e \in E : f'(e) > f(e) \}$$

$$E_\epsilon \subseteq E_f$$

$G_f$  הוא קבוצת הנקודות שבהן  $f'(x) > f(x)$ .

$$(f' - f)(e) > 0$$

אם  $f'(e) > f(e)$  אז  $(f' - f)(e) > 0$ .

$$C(p) = C_p(p) = C_p(e) + C_p(p - e)$$

$$\geq 2n\epsilon + (-\epsilon) \cdot (\ell(p) - 1)$$

$$> n\epsilon$$

אם  $A(\text{rev}(p)) < -\epsilon \iff C(\text{rev}(p)) < -n\epsilon$ .

**למה:**  $\forall \epsilon > 0$  קיים  $\delta > 0$  כזה ש- $\epsilon(f_{i+k}) < \delta \epsilon(f_i)$  לכל  $k \geq 1$ .

$$O(m \cdot n^2 \cdot \log n)$$

$$\epsilon(f_{m+i}) < (1 - \frac{1}{n}) \epsilon(f_i)$$

$$k = m \cdot n \cdot (\lceil \ln n \rceil + 1)$$

$$\epsilon(f_{k+i}) < (1 - \frac{1}{n})^k \epsilon(f_i)$$

$$< e^{-(\ln n + 1)} \cdot \epsilon(f_i)$$

$$< \frac{1}{2n} \cdot \epsilon(f_i)$$

$\epsilon(f_{i+k}) \leq \epsilon(f_i)$

אם  $\epsilon(f_{i+k}) < \frac{1}{2n} \epsilon(f_i)$  אז  $\epsilon(f_i) > 2n \epsilon(f_{i+k})$ .

$$\{e \mid \epsilon(f_i) > 2n \epsilon(f_{i+k})\} \supseteq \{e \mid \epsilon(f_i) > 2n \epsilon(f_{i+k})\}$$

אם  $\epsilon(f_{i+k}) < \frac{1}{2n} \epsilon(f_i)$  אז  $\epsilon(f_i) > 2n \epsilon(f_{i+k})$ .

$$A(p_i) = -\epsilon(f_i)$$

$$< 2n \cdot \epsilon(f_{i+k})$$

$$C_{p_{i+k}}(e_i) < 2n \epsilon(f_{i+k})$$

$$\epsilon(f_{i+k}) < \frac{1}{2n} \epsilon(f_i)$$

$$\epsilon(f_{i+k}) < \frac{1}{2n} \epsilon(f_i)$$

אם  $\epsilon(f_{i+k}) < \frac{1}{2n} \epsilon(f_i)$  אז  $\epsilon(f_i) > 2n \epsilon(f_{i+k})$ .