

Prim to article

הנ"ל מילויו של הערך נקבע על ידי תרשים 18 המוצג בפינה השמאלית של הדף.

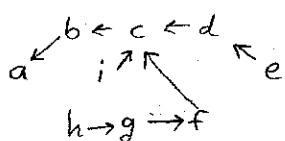
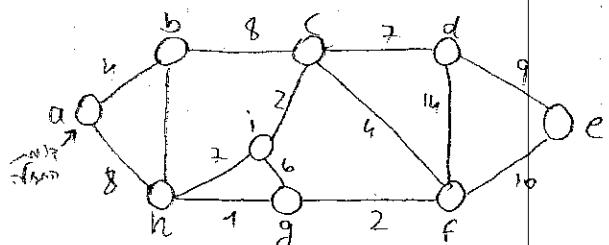
מתקני priority Queue מושב את המונחים הנדרדים כ- int עם מערך של ארכטיפר ו- push ו- pop הניתן ב- C/C++

۱۷۶

which we expect to find as many as 1000-1500 mir-extract-mir

With this file menu option - decrease-key

לעומת נסיך



a	b	c	d	e	f	g	h	i
o	o	o	o	o	o	o	o	o
X 4	x	x	x	x	x	x	8	x
X 8	:	:	:	:	:	:	:	
X 7	:	4	:	:	6	7	x	
	:	:	10	x	2	:		
	:	:		x	1			x
	x	9		x				

~66 (4,4) \rightarrow 67 0'80 \rightarrow 67 is the 12th exhibition, Q is 17'80 per
Q = 0'80 V is 4

$$O(|V| \log |V|) = |V| \times (\text{cost of } \pi_{\text{optimal}})$$

$$\mathcal{O}(|E| \log |V|) = |E| \times (\text{new nodes})$$

(3) $\Theta(|V| \log |V| + |E|)$ (ε $|V|$ ε $|E|$) $\Theta(|E| \log |V|)$ \Rightarrow $\Theta(|E| \log |V|)$

(**የ**ፋይ ተስፋ እና ስራውን ስለዚያ) **የ**ፋይ ተስፋ እና ስራውን ስለዚያ

וְאֵת הַזָּהָר וְאֵת הַמִּלְחָמָה וְאֵת הַמִּלְחָמָה וְאֵת הַמִּלְחָמָה

e_1, e_2, \dots, e_{N+1} (בנ"ז) מ"ג גלוי יוזם ה"ס מתקבצ' נסוי נס"ט ט"ז ע"פ הנ"ז

$\pi \rightarrow$ different and new after $\pi\pi$. [$e = (u, v)$] $w(e) < w(e_1) - \epsilon \Rightarrow e \in \text{left}$

108. (T-2 15 17 '5) *בְּנֵי יִשְׂרָאֵל* כַּאֲמִתּוֹן
בְּנֵי יִשְׂרָאֵל תְּזִקְנֵתְךָ בְּנֵי יִשְׂרָאֵל
בְּנֵי יִשְׂרָאֵל תְּזִקְנֵתְךָ בְּנֵי יִשְׂרָאֵל



e_1, e_2, \dots, e_i הינה קבוצה של i איברים.

$w(e_i) = w(e_j)$ ו- e_i ו- e_j הם יוצרים את ה- C_{i+1} .

$w(e_i) \leq w(e) < w(e_{i+1})$ 66 w 76 e 767 h sc $w(e_i) < w(e_{i+1})$ 76

ט' גמרא ו' ט' גמרא ו'

לעתה נסמן $\{e_1, e_2, \dots, e_i\}$ כsubset של A . נסמן e_j כelement בsubset $\{e_1, e_2, \dots, e_i\}$ ונסמן $e_{i+1}, e_{i+2}, \dots, e_n$ כelements ששייכים לsubset $\{e_{i+1}, e_{i+2}, \dots, e_n\}$.

\rightarrow $\forall x \forall y (x < y \Leftrightarrow f(x) < f(y))$ 例題 $\neg f(6) > f(3)$ の $f: R \rightarrow R$ なら 間違
 $w^*(e) = f(w(e))$ で $\neg f(6) > f(3)$ は $f(6) > f(3)$ が w^* で w の $\neg f(6) > f(3)$ と
 w^* は $\neg f(6) > f(3)$ で w は $f(6) > f(3)$ と

1902 T. G. M. 100

Algebraic π_1 group (G, ω) defines π_1^{alg} T_1, T_2 & π_1^{alg}

$$y_1 = y_1, \quad y_2 = y_2, \quad \vdots \quad y_{n+1} = y_{n+1}$$

הוכחה: $x_1 = y_1$ (אם) $x_i < y_j \Rightarrow i > j$ מ- $i < j$ ס. ו. כי y_j

$x_2 = y_2$

\vdots

$x_{j-1} = y_{j-1}$

$$\text{לפננו אוסף אינטראקציוני } f(x) = \begin{cases} x & x \leq x_j \\ x+1 & x > x_j \end{cases}$$

$$\boxed{x_1 \leq x_2 \leq \dots \leq x_{j-1} \leq x_j \dots x_{M-1}} \xrightarrow{\text{לפננו אוסף אינטראקציוני}}$$

$$\boxed{y_1 \leq y_2 \leq \dots \leq y_{j-1} \leq y_j \leq y_{M-1}} \xrightarrow{\text{לפננו אוסף אינטראקציוני}}$$

$|V|-j \Rightarrow \text{ריבוע } T_2 - 1 |V|-1-j \Rightarrow \text{ריבוע } T_1 \text{ ב-} G \text{ הינו חסום}$
 $\text{ולכן } T_1 \text{ כפוי ל-} T_2 \text{ ו-} T_1 \text{ כפוי ל-} T_2 \text{ ו-} T_2 \text{ כפוי ל-} T_1$

(\exists^m כפוי כפוי כפוי)

הוכחה של קיומו של מינימום גלובלי ב- G על ידי הוכחה של קיומו של מינימום מקומי ב- G .

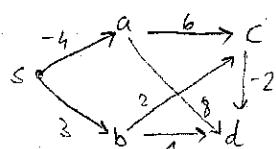
$\delta(u,v) \geq 100$ u,v יוצרים אינטראקציוניים בין ה- u וה- v . אם לא יCREATE אינטראקציוניים בין ה- u וה- v אז $\delta(u,v) = +\infty$

כל זוג זוגים יCREATE אינטראקציוניים בין ה- u וה- v $\delta(s,u) = +\infty$

(All pairs S.p. -> (min) Single source Shortest Paths



מינימום אינטראקציוניים נזקק $\delta(s,a) = -4$
 $\delta(s,b) = 3$ $\delta(s,c) = 2$
 $\delta(s,d) = 0$



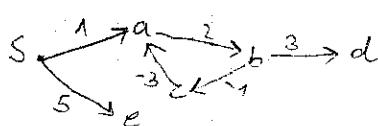
$$\delta(s,a) = -4$$

$$\delta(s,b) = 3$$

$$\delta(s,c) = 2$$

$$\delta(s,d) = 0$$

לעתה נוכיח (ב- G) ש- G מינימום גלובלי



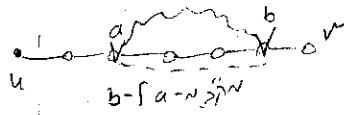
$$\delta(s,d) = -\infty$$

לעתה נוכיח (ב- G) ש- G מינימום גלובלי

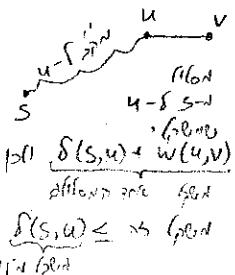
לעתה נוכיח (ב- G) ש- G מינימום גלובלי (ב- G)
 $\delta(s,a) = -4$, $\delta(s,b) = 3$, $\delta(s,c) = 2$, $\delta(s,d) = 0$, $\delta(s,e) = -3$.
 $\delta(s,a) = -4$, $\delta(s,b) = 3$, $\delta(s,c) = 2$, $\delta(s,d) = 0$, $\delta(s,e) = -3$, $\delta(s,f) = 1$.



ארכ'ה נס'ה



בְּכָל כָּלֵב הַמִּזְבֵּחַ כְּכֹל כָּלֵב הַמִּזְבֵּחַ (ד)



$\delta(s, v) \leq \delta(s, u) + w(u, v)$ for $E \ni (u, v)$ at some time t ②

$$p(s) \frac{\delta(s,u) + w(u,v)}{\delta(s,u) + \text{rate}_s}$$

$$\delta(s, \omega) \leq \infty \text{ (per)}$$

8651

$$U = f \circ g^{-1} \circ f'(f^{-1})$$

$$d(S, U) = d(S, U) + w(U, V) \quad \text{if } V = S \text{ or } V = U$$

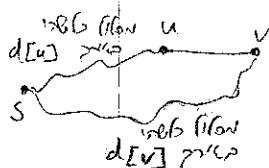
$$\delta(s, v) = \delta(s, u) + w(u, v)$$

BFS is a very efficient algorithm and one that can be used to solve many problems.

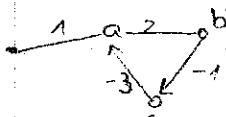
וְנִזְבְּחַת הָעֵדָה בְּמִזְבֵּחַ הַמִּזְבֵּחַ

... וְאֵת שֶׁבֶת עַ-בָּשָׂר ס-ר זָמִן (בְּ) מִזְבֵּחַ בְּרֵנְ-דָעַ]
... וְאֵת שֶׁבֶת עַ-בָּשָׂר ס-ר זָמִן (בְּ) מִזְבֵּחַ בְּרֵנְ-דָעַ]

$$\text{The effect is } \delta(S, S) = 0 \text{ if } S \in C.$$



(u,v) \sim_{δ_1} G (512- Relax)



5-1984-158, 68N B1 08 2136' 48 minutes 2260

$\exists \{a\} = S$, $d\{a\} = 1$ $\Rightarrow b \models \delta$ soln Relax ; $(S,a) \rightarrow n$ (m,n)

$$d[b] = 3 \quad \text{relw} \quad (a,b)$$

$$d[C]=2 \quad \text{arb: } (b,c)$$

$$\forall a \in A (\text{iff } a) \text{ is true} \Leftrightarrow d[a] = -1 \rightarrow a \in \{c, a\}$$

לפניהם, מילויים נספחים, ומיון נספחים. מילויים נספחים, ומיון נספחים.

$d(s) = \delta(s, s)$ (because $\forall v \in V$, $\delta(s, v) \geq 0$) . $\forall u, v \in V$, $\delta(u, v) \leq d(u) + d(v)$ (triangle inequality). $\forall u \in V$, $d(u) \leq \delta(u, v) \leq d(v)$ (because $\delta(u, v) \leq d(u) + d(v)$ and $d(v) \leq d(v) + d(u)$).

$$d[u] \leq \delta(s, u) < \delta(s, u) + w(u, v) \leq d[u] + w(u, v) = d[v] \quad \text{and} \quad d[u] \geq \delta(s, u) \quad \text{Relax } \rightarrow \text{both } \gamma^{\text{old}}, \gamma^{\text{new}}$$