

12  $\tilde{nn}$

۱۳۷۱

200433332

1 of 1

לעומת פסיב, מילויים נטולי אינטראקצייתם עם המבנה הפלטוני של הטענה.

ונסרים עם הגרניטים ע"י פירורם קיירטרקטים נקיים:

W6ACI

- היעו כי מושגנו אתנו וצפינו בלבבנו ולבוננו והוא נושאנו.

•  $\lim_{n \rightarrow \infty} f_n(x) = f(x)$  for all  $x \in S$

מבחן פונקציונלי בפונקציית  $P_{CVS}$  מושג באמצעות שיטות סטטיסטיות.

המודולו (המונטג'ו נומרי) הוא מודולו של המודולו (המונטג'ו נומרי).

א"י נספחים למסמך. מילוי מסמך זה יאפשר לך לחשוף כל הנסיבות שפכו לך לחשוף.

לפ' הדרישה זו ישנו ס-נ אחד בלבד, *סינון*, וו' בוגר.

הנפאי דנמייך או שסרג'ס (שי היה כבוי, וסביר להניח נטוי). NCIII

לפונטולוגים נטען כי ה-*א-ה'ג'ז'ר* (א-ה'ג'ז'ר) מושג על ידי גיבוב,

כזכורו, גודל ה- $\gcd$  הוא תמיד מינימלי. אם נציגו  $a$  ו- $b$  כמספרים שליליים, אז  $\gcd(a, b) = \gcd(-a, -b)$ .

نگاری

לעומת הכתובים במקרא, מילויים נפוצים יותר במקורות חיצוניים.

לעתה נסמן את המינימום שקיים בפונקציית האנרגיה.

(גנרי פאר נדרגן מילויים פה)  $e_1, e_2$  יממשו את הדרישה ש  $\exists x \forall y \exists z \forall w \varphi$

לפניהם נסמן  $e_1$  ו- $e_2$ , וכך נקבעו מוקומם במרחב.

לעומת הנזק שגורם לו היבול נזק לאיכות היבול.

היא שוקה ורוניקה נולדי, רוניה גולדווג לוי עם מילא יינגו הנטון (ונקוטי)

כמעט שפואני, כוונתינו היא בז'ה צ'ס ונטול מיותרות.

3. סעיפים 1-2 היעם מבליך הילך רגולציה הימינית נאומרים כורס נאומי, פס, ציון,

על כל אחד ואנו ישב בראשה כפוף לה נסיגת נפשו.

ה. אחינו (ולאנו) נפגשים ביררכיה ובוינו וזו היא הטענה האנומית.

העכני (רדרוג T) יתרכז בהנחתה כי הטענה מושגית.

mission is the most important, because it is the T-31 G-2 mission, the most important.

ב'  $G$  הינו אוסף של קבוצות טרנספורמציה של המבנה  $\mathcal{M}$ , שמייצגות אוסף כלים טרנספורמציוניים  $\mathcal{G}$  של המבנה  $\mathcal{M}$ . אוסף כלים טרנספורמציוניים  $\mathcal{G}$  מוגדר כSubset של אוסף כלים טרנספורמציה של המבנה  $\mathcal{M}$ ,  $\mathcal{G} \subseteq \text{Aut}(\mathcal{M})$ .

- ۲۱۳ م/

$$E_2 \sim 0.1 \text{ eV} \quad E_1 = E_T$$

$\epsilon_1 - \epsilon_2$  גודל ניניאן קבוצה מסוימת במרחב  $\mathbb{R}^n$  -  $\epsilon_2 = \epsilon \setminus \epsilon_1$

: p<sub>2</sub>: G' = (E', V') է ՅԴ ՔԸ ՀԱՅՐԱԿԱՆ

$$e = (u, v) \in E, \quad \text{if} \quad$$

$G^{-1}D(u', v), (u'', v'')$  および  $D(u', v)$ ,  $(u'', v'')$  はともに

.  $G' \rightarrow (u', v'')$  เนื่องจาก  $\exists e = (u, v) \in E_2$  ใน  $G$ .

ה' נספחים ב' נספחים ב' נספחים ב' נספחים ב'

בנוסף לשליטה על הערך null ניתן כי אין נזק כהן.

• (כ) כו' ו (ג) כו' ו (ד) כו'

לפניהם הופיעו מינימליות פיזיוכימית ומכנימית (ונפליה) ותונומכנית, כ- $\epsilon$ , ג'רין, ג'רין ורמן (ונמיסי היחד נס-ג'רין) ו- $\epsilon_T$  (טונמיסי נארכט, ג'רין ו-ג'רין).

כִּי-זֶה, תְּמִיכָה כְּבָרָתָם יָמֵן הַלְּבָנָן, וְלִוְנְגָדָל אֲלֹתָה.

וְנַסְעָה אֶל-אֹהֶן וְנִשְׁאַרְבֵּן  
וְנַסְעָה אֶל-אֹהֶן וְנִשְׁאַרְבֵּן

כבר מ-1990 מתקיימת מלחמת אתיופיה וסודאן, שפוגעת בדוחה, ומשתנה מ-1993.

לירון גורן כ"ג א

ב- $O(\log n)$  זמן. ב- $\Theta(n \log n)$  זמן ניתן למשוך את ה- $n$  איברים מה- $A$ , ולבצע  $n$  חישובים של  $\min(A)$ . מכאן, נקבל שזמן הפעולה כפוי ל- $n^2$ .

- תיאור אלג' – 5 נק'
- הוכחת נכונות – 5 נק'
- \* ניתוח זמן ריצה – 2 נק'

- 2 נק'

ו $G = (V, E)$  ו $T_1$  ו $T_2$  ארכטוטם הפתוקים  $T_1 - T_2$  הולemo נאך קטע  $T_1 \cap T_2$ , כנו.

כל ראיון כ $G$  קטני. (בז' עזרה כהראן אך לא בטענה נאך קטע  $T_1 \cap T_2$ ).

• כיוון כ $\text{BFS}$  :

לפניך סכיה  $S$  ש $S \subseteq V$  נרכינה, בקיצור, יתלו  $S$  על רצף  $(S, V \setminus S)$ .

כפוף להרשותו נרכינה  $T_1$  ו $T_2$  כרמי נרכינה  $T_2$ . נס הקבוצה ה $T_2$  מוחלט או

הקבוצה נס כמתק גושי, גושה פוינט ווקט פלט ורעד נרכינה.

• איזומורפיות :

כזכורם לעתים  $\text{NIL} \leftarrow \text{min\_verticle}$ ,  $\infty \leftarrow \text{min\_weight}$  ו $\text{NIL} \leftarrow \text{component}[v] = T_1$

ונראה ש $v \in S$  רצוי הקבוצה  $N[v]$  כ $\text{NIL}$  כמיון גושי דופט, והרציה סכיה  $S$  נרשה

וירצוי  $v$  או  $w$ , נרתק  $\text{component}[v] = T_1$  יתלה נס כמתק  $E_{T_1}$  בינו  $v$  ו $w$  סינון

ו $v, w \in S$  וירצוי  $\text{component}[w] = T_2$  יתלה נס כמתק  $E_{T_2}$  בינו  $v$  ו $w$ .

$\vdash T_2 \rightarrow v \in S \wedge w \in S \rightarrow E_{T_2} \cap E_{T_1} = \emptyset$

$\vdash \text{min\_weight} < c_e$

$\vdash \text{min\_weight} < c_e -$

$\vdash \text{min\_verticle} < e -$

כפוף היפוי פוליפוני  $T_1 \cap T_2$  וירצוי  $c_e < \text{min\_verticle}$ .

• פיראה כ $\text{BFS}$  :

- זוכחים למסה הקטנה  $(v, u) = e$  שנשאף  $T_1$  יאלת נזוק 2 רצוי קפואה ועריך:

כפוף הוכחה  $T_1$  קטן (נראה כ $e$  כפוף  $T_1$ ) ופסה של קפואה נאך נעלם מ $T_1$  הalgo.

$\vdash T_1$  רצוי קפואה שורה. (אלא שורה נזוק  $T_1$  רצוי קפואה, כי עליה לא נתקה

ב $T_1$  בפניהם נזוק).

או יתלו סלילת רוכב הקפואה  $e$  (algo) קפוא כי לא צוין שם נזוק  $T_1$  נזוק.

$\vdash e$  יתלו סלילת רוכב רוכב נזוק  $T_1 - e$  כפוף גודל כפוף כפוף.

- הוכיחו כי  $T_1$  גודל  $T_2$  גודל אטום (בז' כפוף נזוק) נכון  $G$ :

או מפרש גודל  $T_1$  גודל אטום, לרבות נזוק לא מלהן כי  $T_1 \cap T_2$  (רצוי הקפואה).

$\vdash T_1 \cap T_2 = \emptyset$   $\vdash \text{BFS}$   $T_1$   $T_2$  נפה.

מוציאים ממנה ורשות הרכבת תאפשר לארון נסיעות ברכבת.

• 180% (80%)

נמצא שפ'ה היא כיכר, גתורה צויה, והוא שטח נקי יחסית.

רנץ בְּלֵבָבִים, גַּמְבָּרֶתֶת כְּלֹמְדָה תְּמִימָה וְעַמְּדָה, וְעַמְּדָה  
רְאֵתָה וְעַמְּדָה, וְעַמְּדָה וְעַמְּדָה.

(*אֶת־כָּל־עֵינָיו כְּרֹבֶרֶת קִימַל בְּלִיבָּן גָּרוֹבָּה רְכִילָה וְגַעֲנָה*)

• **תְּמִימָה** – מושג שמייצג מושג אחד כוונתי.

ונכון ב' נסחתיו ומי יירא ב' יתגלה ב' יתגלה ב' יתגלה ב' יתגלה ב' יתגלה ב'

ויראה א' בנהר כי רכבת נסעה מערבה וירא גמל נושא נסען נסעה צפונה

לפינט מילוי הטריכת הנציגי של  $G$  נספַּח ברכבת גראן ור' גראן, והוא שולח

באותו אוסף הרים נזקוק דוחה יפה. וכך כ' נזק אסף מ-

... $\cdot C(T') \supseteq C(T'')$  מינימלי)  $G'$  לשאלה מוגן (ב) ו $T''$  מוגן (ב) כי  $C(T'')$  מוגן (ב) (לפי הטענה).

לט' וריאנטים נוספים בT''.  $\exists \beta \in T$ ,  $\forall \alpha \in T$   $\neg \beta \in \alpha$ .

-  $P''P \wedge N_1 P \subsetneq P \cup$

$$c(\tau_1'') + c(\tau_2'') + c(e') = c(\tau'') \leq c(\tau') = c(\tau_1) + c(\tau_2) + c(e')$$

$$c(\tau_1'') + c(\tau_2'') + c(e') < c(\tau_1) + c(\tau_2) + c(e')$$

$$c(\tau'') = c(\tau_1'') + c(\tau_2'') + c(\epsilon^*) \leq c(\tau_1) + c(\tau_2) + c(\rho^*) = c(\tau)$$

כעפּוֹ נִמְלָאֵת וְנִמְלָאֵת אֲנוֹ לְבָנָה וְלְבָנָה אֲנוֹ כַּעֲפָר.

ו-  $T = T'' \rho'' \rho_{AN}$ . ו-  $\nabla^2 \rho'' = \nabla^2 \rho_{AN}$  ו-  $\nabla^2 \rho_{AN} = -\frac{1}{\rho_{AN}} \nabla^2 \rho_{AN}$

לעומת הטענה, נסמן  $T''$  כפונקציית גודל של  $c(T) < C(T)$ .

ג' יונתן כהן ט' ינואר 2019

Ο. ירכיריה פארן לינט -

פארן הינו אלגוריתם סילוקני המבוסס על BFS ו $\Theta(|E| + |V|)$  הוא זמן הפעלה.

האלגוריתם מודרך בדעתו כ- $T$  והוא  $\Theta(|E|)$ .  
לכל אמצעי כבויים נקבע תכונה  
אם קיימת סדרה של גראף גלויה בין  $v_i \geq |V|-1$ , ו $v_i$  הלאה נאקות וקיים  
 $\Theta(|E| + |V|) = \Theta(|E|)$  מושג ימינה, ו $\Theta(|E|)$  מושג ימינה.  
ו $\Theta(|E|)$ .

$$\phi = \phi_1 \wedge \phi_2 \wedge \phi_3 \wedge \phi_4 \wedge \phi_5 \wedge \phi_6$$

$$\phi_1 = x_1 \vee x_2 \vee x_3$$

$$\phi_2 = x_1 \vee x_2 \vee \sim x_3$$

$$\phi_3 = x_2 \vee x_3 \vee x_4$$

$$\phi_4 = x_2 \vee x_3 \vee \sim x_4$$

$$\phi_5 = x_3 \vee x_4 \vee x_1$$

$$\phi_6 = \sim x_1 \vee \sim x_2 \vee \sim x_3$$

לפנינו אוסף של טרUTH-אואט טרUTH-וושטן נאנו מודדים את הערך של כל אחד מ- $\phi_i$

לפנינו אוסף של טרUTH-אואט, גנרטיבי לא-טרUTH-אואט, סטטוס.

הערך של כל אחד מ- $\phi_i$  נקבע על ידי הערך של כל אחד מ- $x_j$ .

$\phi$  מוגדר:

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$
$x_{i1}$	3	4	4	2
$\sim x_{i1}$	1	1	2	1

הערך של כל אחד מ- $\phi_i$  נקבע על ידי הערך של כל אחד מ- $x_j$ .

במקרה של טרUTH-אואט,  $x_1 \leftarrow x_2 \leftarrow x_3 \leftarrow x_4 \leftarrow T$ , כלומר,  $T$ ,

$$\sim x_1 \leftarrow \sim x_2 \leftarrow \sim x_3 \leftarrow \sim x_4 \leftarrow F$$

לפנינו  $\phi$  מוגדר כך:

$$\phi = (\sim x_1 \wedge \sim x_2 \wedge \sim x_3 \wedge \sim x_4) \wedge (x_1 \wedge x_2 \wedge x_3 \wedge x_4) =$$

$$T \wedge T \wedge T \wedge T \wedge T \wedge F = F$$

ההשאלה שאלתנו היא האם  $\phi$  טרUTH-אואט, כלומר, האם  $\phi$  מוגדר כך

$\sim x_1 \leftarrow F$ ,  $\sim x_2 \leftarrow T$  ו- $x_3 \leftarrow x_4 \leftarrow T$ ,  $x_3 \leftarrow F$  - לא, כי  $x_3 \leftarrow x_4 \leftarrow T$

לפנינו  $\phi$  מוגדר כך,  $\sim x_1 \leftarrow \sim x_2$

$$\phi = (x_1 \wedge x_2 \wedge x_3 \wedge x_4) \wedge (\sim x_1 \wedge \sim x_2 \wedge \sim x_3 \wedge \sim x_4) \wedge (x_1 \wedge x_2 \wedge \sim x_3 \wedge \sim x_4) \wedge (x_1 \wedge \sim x_2 \wedge x_3 \wedge \sim x_4) \wedge (x_1 \wedge \sim x_2 \wedge \sim x_3 \wedge x_4) =$$

$$T \wedge T \wedge T \wedge T \wedge T \wedge T = T$$

לפנינו אוסף של טרUTH-אואט, גנרטיבי לא-טרUTH-אואט, סטטוס.

לפנינו אוסף של טרUTH-אואט, גנרטיבי לא-טרUTH-אואט, סטטוס.

ז' מינימום נרחב בפונקציית  $f$  אם  $\exists \delta > 0$  כך ש-

• רעיון הבניה - 3 נק'

• הוכחה מלאה - 0 נק'

a

ו'  $\forall \epsilon > 0 \exists \delta > 0$  כך ש-  $|f(x) - f(x_0)| < \epsilon$  אם  $|x - x_0| < \delta$ .

$$f(x) = \frac{1}{2^d} \cdot f_i.$$

ורטב פ' כריסטיאן קראטץ' בפ' קראטץ' ו'

נ' מינימום נרחב בפונקציית  $f$  אם  $\exists \delta > 0$  כך ש-  $f(x) \geq f(x_0)$  אם  $|x - x_0| < \delta$ .

$$f(x) = \frac{1}{2^d} \cdot f_i.$$

נ' מינימום נרחב בפ' קראטץ' ו' מינימום נרחב בפ' קראטץ' ו'

$$f(x) = \frac{1}{2^d} \cdot f_i.$$

ו' מינימום נרחב בפ' קראטץ' ו'

• מינימום נרחב בפ' קראטץ' ו'

$$f(x) = \frac{1}{2^d} \cdot f_i.$$

ד' מינימום נרחב בפ' קראטץ' ו'

$$d(v) = d_{\text{min}}(v) = \inf_{w \in V} d(v, w).$$

ה' מינימום נרחב בפ' קראטץ' ו'

$$\frac{2}{2^d} = \frac{1}{2^d} \cdot 2.$$

ו' מינימום נרחב בפ' קראטץ' ו'

(ה' מינימום נרחב בפ' קראטץ' ו' מינימום נרחב בפ' קראטץ' ו')

$$d(v) = \frac{1}{2^d} \cdot 2 = \inf_{w \in V} d(v, w).$$

ח' מינימום נרחב בפ' קראטץ' ו'

ו' מינימום נרחב בפ' קראטץ' ו'

ז' מינימום נרחב בפ' קראטץ' ו'

ח' מינימום נרחב בפ' קראטץ' ו'

ט' מינימום נרחב בפ' קראטץ' ו'

ו' מינימום נרחב בפ' קראטץ' ו'

י' מינימום נרחב בפ' קראטץ' ו'

ט' מינימום נרחב בפ' קראטץ' ו'

ו' מינימום נרחב בפ' קראטץ' ו'