

העמדה מקומית

$:LA(A, B)$ 

$\max \{ \text{score}(A', B') : A, B \text{ תת-מחרוזות של } A', B' \}$

העמדה מקומית

$:LA(A, B)$ ●

$\max \{ \text{score}(A', B') : A, B \text{ תת-מחרוזות של } A', B' \}$

ניקוד:

match לכל 1 ●

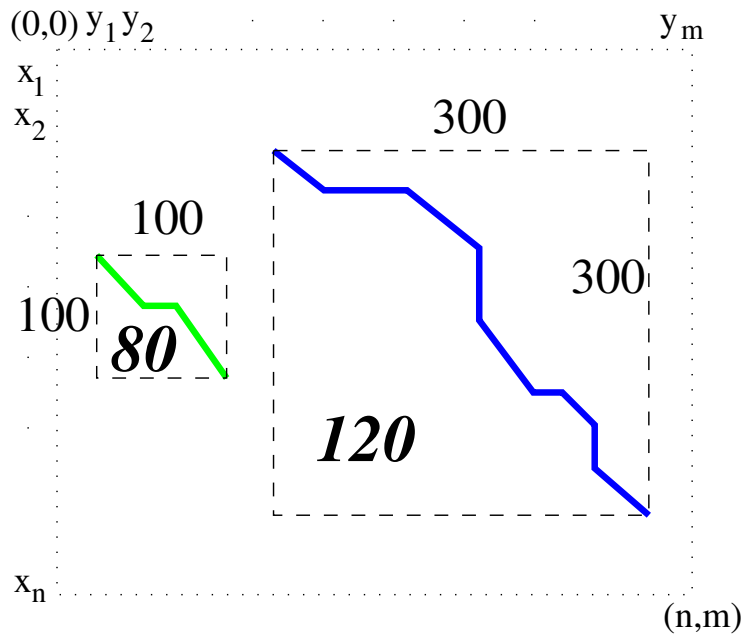
mismatch לכל $-\delta$ ●

indel לכל $-\mu$ ●

העמדה מקומית

$:LA(A, B)$ 

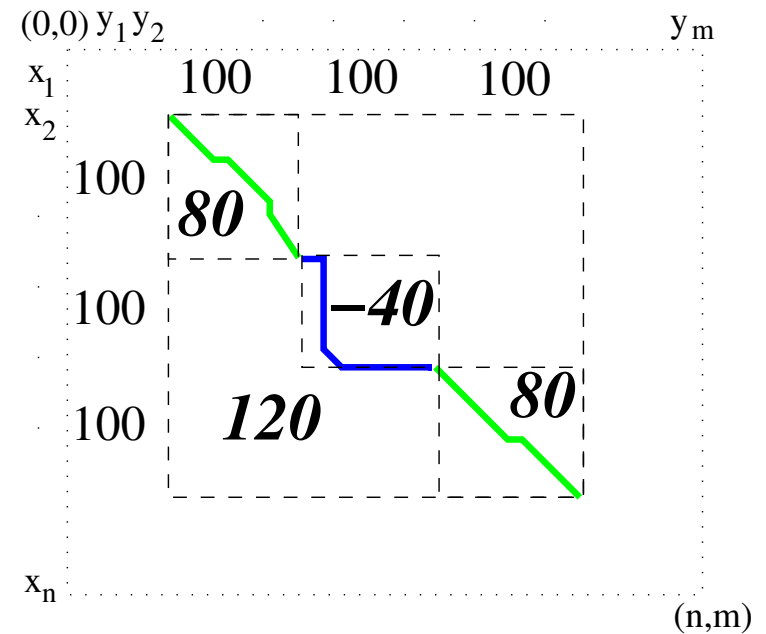
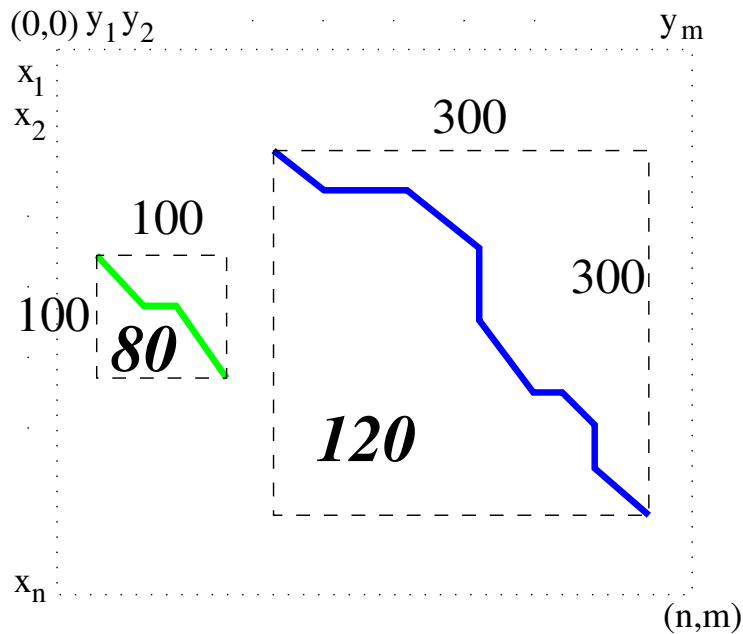
$\max \{ \text{score}(A', B') : A, B \text{ תת-מחרוזות של } A', B' \}$



העמדה מקומית

:LA(A, B) 

$\max \{ \text{score}(A', B') : A, B \text{ תת-מחרוזות של } A', B' \}$



העמדה מקומית מנורמלת

:LA(A, B) ●

$\max \{ \text{score}(A', B') : A, B \text{ תת-מחרוזות של } A', B' \}$

:NLA(A, B) ●

$\max \left\{ \frac{\text{score}(A', B')}{|A'| + |B'| + L} : A, B \text{ תת-מחרוזות של } A', B' \right\}$

ניסוח חלופי

$:LA(A, B)$ 

$$\max \{x - \delta y - \mu z : (x, y, z) \in AV(A, B)\}$$

כאשר x = מספר ה-matches,

y = מספר ה-mismatches, z = מספר ה-indels

ניסוח חלופי

$:LA(A, B)$ 

$$\max \{x - \delta y - \mu z : (x, y, z) \in AV(A, B)\}$$

כאשר x = מספר ה-matches,

y = מספר ה-mismatches, z = מספר ה-indels

דוגמה:

abc

ac

ניסוח חלופי

$:LA(A, B)$ 

$$\max \{x - \delta y - \mu z : (x, y, z) \in AV(A, B)\}$$

כאשר x = מספר ה-matches,

y = מספר ה-mismatches, z = מספר ה-indels

דוגמה:

$$AV(A, B) = \{(1, 1, 1),$$

abc

ac-

ניסוח חלופי

$:LA(A, B)$ 

$$\max \{x - \delta y - \mu z : (x, y, z) \in AV(A, B)\}$$

כאשר x = מספר ה-matches,

y = מספר ה-mismatches, z = מספר ה-indels

דוגמה:

$$AV(A, B) =$$

$$\{(1, 1, 1), (2, 0, 1),$$

abc

a-c

ניסוח חלופי

$:LA(A, B)$ 

$$\max \{x - \delta y - \mu z : (x, y, z) \in AV(A, B)\}$$

כאשר x = מספר ה-matches,

y = מספר ה-mismatches, z = מספר ה-indels

דוגמה:

$$AV(A, B) =$$

$$\{(1, 1, 1), (2, 0, 1),$$

abc

-ac

ניסוח חלופי

$:LA(A, B)$ 

$$\max \{x - \delta y - \mu z : (x, y, z) \in AV(A, B)\}$$

כאשר $x =$ מספר ה-matches,

$y =$ מספר ה-mismatches, $z =$ מספר ה-indels

דוגמה:

$$AV(A, B) =$$

$$\{(1, 1, 1), (2, 0, 1), (1, 0, 3),$$

$$a - bc$$

$$-a - c$$

ניסוח חלופי

$:LA(A, B)$ 

$$\max \{x - \delta y - \mu z : (x, y, z) \in AV(A, B)\}$$

כאשר x = מספר ה-matches,

y = מספר ה-mismatches, z = מספר ה-indels

דוגמה:

$$AV(A, B) =$$

$$\{(1, 1, 1), (2, 0, 1), (1, 0, 3), \\ (1, 0, 1), \dots\}$$

ab

a-

ניסוח חלופי

:LA(A, B) ●

$$\max \{x - \delta y - \mu z : (x, y, z) \in AV(A, B)\}$$

כאשר x = מספר ה-matches,

y = מספר ה-mismatches, z = מספר ה-indels

:NLA(A, B) ●

$$\max \left\{ \frac{x - \delta y - \mu z}{2x + 2y + z + L} : (x, y, z) \in AV(A, B) \right\}$$

מציאת מקסימום של מנה

$$\text{OPT} = \max \left\{ \frac{f(x)}{g(x)} : x \in C \right\}$$

כאשר C קבוצה כלשהי של איברים. למשל, C יכולה להיות קבוצה של וקטורים

מציאת מקסימום של מנה

$$\text{OPT} = \max \left\{ \frac{f(x)}{g(x)} : x \in C \right\}$$

הנחות:

1. $g(x) > 0$ לכל x

2. $\text{OPT} \in [a, b]$

3. $\min \left(\left\{ \left| \frac{f(x)}{g(x)} - \frac{f(y)}{g(y)} \right| : x, y \in C \right\} \setminus \{0\} \right) = \sigma > 0$

4. ניתן לחשב ביעילות את

$$\text{OPT}(\lambda) = \max \{ f(x) - \lambda g(x) : x \in C \}$$

שימוש בבעיה הפרמטרית

$$A : \quad \text{OPT} = \max \left\{ \frac{f(x)}{g(x)} : x \in C \right\}$$

$$B_\lambda : \quad \text{OPT}(\lambda) = \max \left\{ f(x) - \lambda g(x) : x \in C \right\}$$

טענה:

$$\text{OPT}(\lambda) < 0 \iff \lambda > \text{OPT}$$

$$\text{OPT}(\lambda) = 0 \iff \lambda = \text{OPT}$$

$$\text{OPT}(\lambda) > 0 \iff \lambda < \text{OPT}$$

הוכחת הטענה

$$\text{OPT}(\lambda) = \max \left\{ f(x) - \lambda g(x) : x \in C \right\}$$

הוכחת הטענה

$$\begin{aligned}\text{OPT}(\lambda) &= \max \left\{ f(x) - \lambda g(x) : x \in C \right\} \\ &= \max \left\{ g(x) \left(\frac{f(x)}{g(x)} - \lambda \right) : x \in C \right\}\end{aligned}$$

הוכחת הטענה

$$\text{OPT}(\lambda) = \max \left\{ g(x) \left(\frac{f(x)}{g(x)} - \lambda \right) : x \in C \right\}$$

הוכחת הטענה

$$\text{OPT}(\lambda) = \max \left\{ g(x) \left(\frac{f(x)}{g(x)} - \lambda \right) : x \in C \right\}$$

$\lambda > \text{OPT}$ 
 $\text{OPT}(\lambda) < 0$ ולכן $0 > \text{OPT} - \lambda \geq \frac{f(x)}{g(x)} - \lambda$, x **לכל**

הוכחת הטענה

$$\text{OPT}(\lambda) = \max \left\{ g(x) \left(\frac{f(x)}{g(x)} - \lambda \right) : x \in C \right\}$$

$$\lambda > \text{OPT}$$

$$\text{OPT}(\lambda) < 0 \quad \text{ולכן} \quad 0 > \text{OPT} - \lambda \geq \frac{f(x)}{g(x)} - \lambda, x \text{ לכל}$$

$$\lambda < \text{OPT}$$

$$\text{OPT} = \frac{f(x^*)}{g(x^*)} \quad \text{יהא } x^* \in C \text{ כך ש}$$

$$0 < \text{OPT}(\lambda) \quad \text{ולכן} \quad 0 < \text{OPT} - \lambda = \frac{f(x^*)}{g(x^*)} - \lambda$$

הוכחת הטענה

$$\text{OPT}(\lambda) = \max \left\{ g(x) \left(\frac{f(x)}{g(x)} - \lambda \right) : x \in C \right\}$$

$$\lambda = \text{OPT}$$

$$0 = \frac{f(x^*)}{g(x^*)} - \lambda \quad \text{אזי}$$

$$0 \geq \text{OPT} - \lambda \geq \frac{f(x)}{g(x)} - \lambda, \quad \text{לכל } x \text{ אחר,}$$

$$0 = \text{OPT}(\lambda) \quad \text{לכן}$$

מסקנה

אם $\lambda = \text{OPT}$ אז פתרון אופטימלי ל- B_λ הוא פתרון אופטימלי ל- A

אם $\lambda < \text{OPT}$ ו- x פתרון אופטימלי ל- B_λ אז $\frac{f(x)}{g(x)} > \lambda$

A אלגוריתם לפתרון

1. $[a, b] \rightarrow [c, d]$

2. כל עוד $d - c \geq \sigma$ בצע:

(א) $\lambda \rightarrow \frac{c+d}{2}$, וחשב $\text{OPT}(\lambda)$

(ב) אם $\text{OPT}(\lambda) = 0$, מצא פתרון אופטימלי ל- B_λ

ועצור

(ג) אם $\text{OPT}(\lambda) < 0$ הצב $\lambda \rightarrow d$ ואחרת $\lambda \rightarrow c$

3. מצא פתרון אופטימלי ל- B_c

A אלגוריתם לפתרון

1. $[a, b] \rightarrow [c, d]$

2. כל עוד $d - c \geq \sigma$ בצע:

(א) $\lambda \rightarrow \frac{c+d}{2}$, וחשב $\text{OPT}(\lambda)$

(ב) אם $\text{OPT}(\lambda) = 0$, מצא פתרון אופטימלי ל- B_λ

ועצור

(ג) אם $\text{OPT}(\lambda) < 0$ הצב $\lambda \rightarrow d$ ואחרת $\lambda \rightarrow c$

3. מצא פתרון אופטימלי ל- B_c

מספר איטרציות: $\log_2 \frac{b-a}{\sigma}$

פתרון הבעיה הפרמטרית

$$\max \left\{ x - \delta y - \mu z - \lambda(2x + 2y + z + L) \right. \\ \left. : (x, y, z) \in AV(A, B) \right\}$$

פתרון הבעיה הפרמטרית

$$\begin{aligned} & \max \left\{ x - \delta y - \mu z - \lambda(2x + 2y + z + L) \right. \\ & \qquad \qquad \qquad \left. : (x, y, z) \in AV(A, B) \right\} \\ & = \max \left\{ (1 - 2\lambda)x - (\delta + 2\lambda)y - (\mu + \lambda)z \right. \\ & \qquad \qquad \qquad \left. : (x, y, z) \in AV(A, B) \right\} - \lambda L \end{aligned}$$

חסם על σ

נניח כי $\mu = \frac{r}{s}$, ו- $\delta = \frac{p}{q}$ הם רציונליים.

חסם על σ

נניח כי $\mu = \frac{r}{s}$, ו- $\delta = \frac{p}{q}$ הם רציונליים.

טענה: לכל a, b, c, d טבעיים, $\frac{a}{b} > \frac{c}{d} \iff \frac{a}{b} - \frac{c}{d} \geq \frac{1}{bd}$

חסם על σ

נניח כי $\mu = \frac{r}{s}$, ו- $\delta = \frac{p}{q}$ הם רציונליים.

טענה: לכל a, b, c, d טבעיים, $\frac{a}{b} - \frac{c}{d} \geq \frac{1}{bd} \iff \frac{a}{b} > \frac{c}{d}$

לכל $(x_1, y_1, z_1), (x_2, y_2, z_2) \in AV(A, B)$

$$\frac{x_1 - \delta y_1 - \mu z_1}{2x_1 + 2y_1 + z_1 + L} - \frac{x_2 - \delta y_2 - \mu z_2}{2x_2 + 2y_2 + z_2 + L}$$

חסם על σ

נניח כי $\mu = \frac{r}{s}$, $\delta = \frac{p}{q}$ הם רציונליים.

טענה: לכל a, b, c, d טבעיים, $\frac{a}{b} - \frac{c}{d} \geq \frac{1}{bd} \iff \frac{a}{b} > \frac{c}{d}$

לכל $(x_1, y_1, z_1), (x_2, y_2, z_2) \in AV(A, B)$

$$\begin{aligned} & \frac{x_1 - \delta y_1 - \mu z_1}{2x_1 + 2y_1 + z_1 + L} - \frac{x_2 - \delta y_2 - \mu z_2}{2x_2 + 2y_2 + z_2 + L} \\ &= \frac{1}{qs} \left(\frac{qsx_1 - psy_1 - qrz_1}{2x_1 + 2y_1 + z_1 + L} - \frac{qsx_2 - psy_2 - qrz_2}{2x_2 + 2y_2 + z_2 + L} \right) \end{aligned}$$

חסם על σ

נניח כי $\mu = \frac{r}{s}$, $\delta = \frac{p}{q}$ הם רציונליים.

טענה: לכל a, b, c, d טבעיים, $\frac{a}{b} - \frac{c}{d} \geq \frac{1}{bd} \iff \frac{a}{b} > \frac{c}{d}$

לכל $(x_1, y_1, z_1), (x_2, y_2, z_2) \in AV(A, B)$

$$\begin{aligned} & \frac{x_1 - \delta y_1 - \mu z_1}{2x_1 + 2y_1 + z_1 + L} - \frac{x_2 - \delta y_2 - \mu z_2}{2x_2 + 2y_2 + z_2 + L} \\ &= \frac{1}{qs} \left(\frac{qsx_1 - psy_1 - qrz_1}{2x_1 + 2y_1 + z_1 + L} - \frac{qsx_2 - psy_2 - qrz_2}{2x_2 + 2y_2 + z_2 + L} \right) \\ &\geq \frac{1}{qs} \cdot \frac{1}{(2x_1 + 2y_1 + z_1 + L)(2x_2 + 2y_2 + z_2 + L)} \end{aligned}$$

חסם על σ

נניח כי $\mu = \frac{r}{s}$, $\delta = \frac{p}{q}$ הם רציונליים.

טענה: לכל a, b, c, d טבעיים, $\frac{a}{b} - \frac{c}{d} \geq \frac{1}{bd} \iff \frac{a}{b} > \frac{c}{d}$

לכל $(x_1, y_1, z_1), (x_2, y_2, z_2) \in AV(A, B)$

$$\begin{aligned} & \frac{x_1 - \delta y_1 - \mu z_1}{2x_1 + 2y_1 + z_1 + L} - \frac{x_2 - \delta y_2 - \mu z_2}{2x_2 + 2y_2 + z_2 + L} \\ &= \frac{1}{qs} \left(\frac{qsx_1 - psy_1 - qrz_1}{2x_1 + 2y_1 + z_1 + L} - \frac{qsx_2 - psy_2 - qrz_2}{2x_2 + 2y_2 + z_2 + L} \right) \\ &\geq \frac{1}{qs} \cdot \frac{1}{(2x_1 + 2y_1 + z_1 + L)(2x_2 + 2y_2 + z_2 + L)} \\ &\geq \frac{1}{qs(m+n+L)^2} = \Omega\left(\frac{1}{n^2}\right) \end{aligned}$$