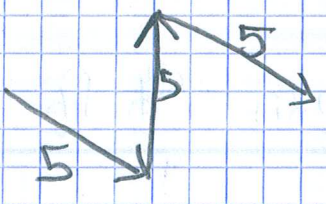
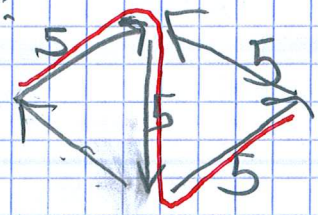


כמה אופנים יש לבנות את המסלול הארוך ביותר
בצורה

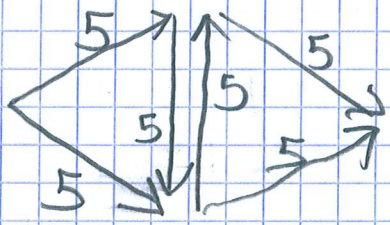
יש צורה



יש צורה



יש צורה
יש צורה
יש צורה



יש צורה

אנטי-לוג

אם $\sum p_i = 1$ אז $H = -\sum p_i \log_2(p_i)$

001101000000110011

$p(0) = \frac{11}{18}$; $p(1) = \frac{7}{18}$

$H = -\frac{11}{18} \log_2(\frac{11}{18}) - \frac{7}{18} \log_2(\frac{7}{18})$

יש צורה

$p(00) = \frac{5}{9}$ $p(10) = 0$ $p(01) = \frac{1}{9}$ $p(11) = \frac{3}{9}$

$H = -\frac{5}{9} \log_2(\frac{5}{9}) - \frac{1}{9} \log_2(\frac{1}{9}) - \frac{3}{9} \log_2(\frac{3}{9})$

יש צורה
יש צורה
יש צורה

אם $|S|=L$ נסמן $j=1$, $i=L$.

נסתקן $T[i-j] = T[L-j]$ האם $i=j$

(1) אם $j \neq L$

(2) אם $j = L$ סיימנו

אם $i=j$

נסתקן $T[i-j]$ אם $i=j$: אקראי BST : $i=j+1, i=j+k$
 נסתקן $T[L-j]$ אם $i=j$: אקראי BST : $i=j+k, i=j$

אם $i=j$ יש לנו שני מקרים

אם $i=j$: $T[i-j]$ הוא BST ויש לנו

אם $i=j$: $T[L-j]$ הוא BST ויש לנו

אם $i=j$: $T[L-j]$ הוא BST ויש לנו

אם $i=j$: $T[L-j]$ הוא BST ויש לנו

אם $i=j$: $T[L-j]$ הוא BST ויש לנו

באמצעות BST , BANANA

$B \rightarrow 6$: האות B היא האות הראשונה

$A \rightarrow 1$: האות A היא האות השנייה

$N \rightarrow 2$: האות N היא האות השלישית

7 : האות האחרונה

האם $T[i-j]$ הוא BST יתכן שאולי

אם $i=j$: $T[i-j]$ הוא BST ויש לנו

אם $i=j$: $T[L-j]$ הוא BST ויש לנו

אם $i=j$: $T[L-j]$ הוא BST ויש לנו

אם $i=j$: $T[L-j]$ הוא BST ויש לנו

אם $i=j$: $T[L-j]$ הוא BST ויש לנו

אם $i=j$: $T[L-j]$ הוא BST ויש לנו

צילמה

AANANA

נתבונן על

נכון, אולם נ זהו נכון.

נניח שה-A

מיון,

נתבונן

AANANA

נסים

אך

AANANA

אם נסלק ה-A הטוען (מיון)

AANANA
AANANA

⇒

התקבצות ה-4

אם נסלק ה-N הראשון:

AANANA
AANANA

⇒

התקבצות ה-4

והבדיקה תעשה מחדש והוא שלא תקני

(ה-GST) ה-5 הוצב ה-2 לקוב עם ארבע ה-7.

ונעשה ונתבונן שטר החיוב הטעות:

BANANA וטלים טוקים כמיון

אך כפי שיהיה NA אלא כפי A אפילו, נסלק ארבע

BANANA

הוא

BANANA

AANANA, אך התנאי הטוען לו ארבעה, ונתבונן

נתבונן הוצב: התקבצות ה-5

ואתגה מתקבצות טאוק התואה כתוב אורך הנייר

BANANA ארבעה

BANANA ימיה

662641: טהא

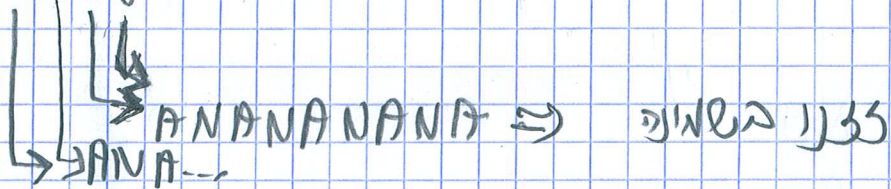
טמו ה-N השני צב ה-2 נס ארבעה

BANANA
BANANA

ANANANANA

⊗ נתבונן בשאלה

GST: 224466881



מרחקים מההתחלה מרחק: אורך התיבה

י - תחילת

י - סוף

בהתחלה סוף

אם אם

$$T[i+j] = S[j]$$

- אם $i=j$
- (1) אם $i=j$
- (2) אחרת $i+j$

$$j = m \alpha(\mu(j), 0)$$

$$i = i + j - \mu(j)$$

NANINA

⊗ ANA

⊗ אם התחלה סוף נקרא

NANINA
NANINA

⊗ אם התחלה סוף התיבה (נתבונן בכל האותיות) נקרא:

NANINA
NANINA

לפניהם בתחילת מ תחילת תחילת

האחרית (לחץ סוף) סוף סוף

זכור האות האות האות

NANINAN

⊗ ANA

1010123

סדרה: $u(0) = -1, u(1) = 0$. נראה ש:

א) $u(k) \leq 0$, $u(k) < 0$, $u(k) > 0$

$$u(k+1) = \begin{cases} 1 & \text{if } S[0] = S[k+1] \\ 0 & \text{else} \end{cases}$$

א) $u(k) > 0$, $u(k) < 0$

$$u(k+1) = u(k) + 1 \quad \text{if } S[u(k)] = S[k+1]$$

א) $u(k) < 0$, $u(k) > 0$

$$\rightarrow S[u(u(k))] = S[k+1] \quad \text{if } u(k) < 0$$

$$u(k+1) = 0 \quad \text{if } u(k) < 0$$

$$u(k+1) = u'(k+1) + 1 \quad \text{if } u(k) > 0$$

סדרה גורמת

נראה ש: $u(k) < 0$, $u(k) > 0$, $u(k) = 0$.

הוכחה: $u(k) < 0$, $u(k) > 0$, $u(k) = 0$.

אם $u(k) < 0$, אז $u(k+1) = 0$.

$$u(k+1) = 0 \quad \text{if } u(k) < 0$$

אם $u(k) > 0$, אז $u(k+1) = u(k) + 1$.

אם $u(k) = 0$, אז $u(k+1) = 1$.

אם $u(k) = 0$, אז $u(k+1) = 1$.

