

۲۳ ۱۳۳۵ هـ

دانش

الکون

۳۰

۲ ذی القعدة ۱۴۳۷

5 August 2016

هفته ۲۰

جمعه  
۱۵ مرداد

۱- یک آرایه ۳۰ عددی می‌دهیم

۸

۱)  $dp[i][j]$  که نشان دهنده راه‌ها/خودن تا  $i$  و  $j$  است

۹

محض کردن علف و تا  $i$  و  $j$  از علف کنونی

۱۰

base case:  $dp[i][j] = 1$  که نشان دهنده خودن

علف  $i$  و  $j$  است. یعنی اگر  $i = j$  و  $i = 0$  و  $j = 0$  است.

۱۱

کننده به کردن جدول به این صورت است:

۱۲

۲- اگر  $i < j$  و  $i > j$  از همین نوع علف بخورد بدون محض کردن

$$dp[i][j] = dp[i-1][j] + dp[i][j-1] \text{ for } i < j \text{ or } i > j$$

۱۳

۲- اگر  $i < j$  و  $i > j$  از همین نوع علف بخورد

۱۴

$$dp[i][j] = dp[i-1][j] + dp[i][j-1] \text{ for all } i \text{ from } 0 \text{ to } n$$

۱۵

for  $j$  from 1 to  $n$ .

میان اینها تفاوت است

۱۶

$$\text{sum } dp[u][k][v] \text{ for all } k \text{ from } 0 \text{ to } n$$

۱۷

۲- یک آرایه ۳۰ عددی می‌دهیم و به هر جدول ۳۰ عددی

sumTable  $[u+1][u+1]$  و table  $[u][u]$

بخشیده باش اما زیاده روی نکن، در زندگی حسابگر باش اما سخت گیر مباش- حضرت علی (ع)

$$\text{sumTable}[i+1][j+1] =$$

۳ ذی القعدة ۱۴۳۷

شنبه

۱۶ مرداد

$$\text{sumTable}[i+1][j] + \text{sumTable}[i][j+1] - \text{sumTable}[i][j]$$

6 August 2016

هفته ۲۱

$$\text{sumTable}[i][j] + \text{table}[i][j]$$

۸

وحدی میسر است اگر چه از نظر زمان و عمل که L این کار را انجام

۹

$$\text{sumTable}[j][i] - \text{sumTable}[j-1][i]$$

مردم :

$$\text{sumTable}[i-1][L] + \text{sumTable}[i-1][K-1]$$

۱۰

$$\text{table}[i][j]$$

بدست می آید در صورتی که

۱۱

$$\text{table}[i][i] = \text{true}$$

چون مقدار درستی است

$$\text{table}[i][i] = \text{true}$$

این حرف نام و رسم این است که برابر بود

۱۲

و بهترین طول برابر ۲ می باشد

۱۳

$$\text{for} (int k = 3; k \leq n; ++k)$$

۱۴

$$\text{for} (int i = 0; i \leq n - k + 1; ++i)$$

$$int j = i + k - 1;$$

$$\text{if} (\text{table}[i+1][j-1] \text{ and } \text{str}[i] == \text{str}[j])$$

۱۵

$$\text{table}[i][j] = \text{true};$$

$$\text{if} (k > \text{maxlength})$$

۱۶

$$\text{start} = i;$$

$$\text{maxlength} = k$$

۱۷

تشکیل جهاد دانشگاهی (۱۳۵۹ هـ.ش)

عمل مستحب انسان را به خدا نزدیک نمی گردانند اگر به واجب زیان رساند - حضرت علی (ع)



۴- اگر  $dp[u]$  برابر  $u$  باشد

یکشنبه  
۱۷ مرداد

۴ ذی القعدة ۱۴۳۷

7 August 2016

هفته ۲۱

باید و اگر  $dp[i]$  برابر  $i$  باشد

نیز اگر  $dp[i]$  برابر  $i$  باشد در  $dp[i]$  اگر  $dp[i]$  برابر  $i$  باشد

اگر  $dp[i] > dp[j]$  and  $i > j$   $\leftarrow$

۹

۱۱

$$dp[i] = 1 + \max(dp[j])$$

۱۰

و اگر  $j$  برابر  $i$  باشد

base case :  $dp[i] = 1$

۱۱

۵- اگر  $dp$  برابر  $u$  باشد

۱۲

$dp[i][j]$  برابر  $i$  باشد

۱۳

for (int gap = 2; gap < u; gap++)

for (int i = 0; i < u - gap; i++)

۱۴

int j = i + gap;

۱۵

$dp[i][j] = INT\_MAX;$

for (int k = i + 1; k < j; k++)

۱۶

int Cost =  $dp[i][k] + dp[k][j] +$

۱۷

$|i.x - j.x| + |i.y - j.y|;$

روز خبرنگار

$dp[i][j] = \min(dp[i][j], Cost);$

خوشا به حال کسی که به یاد معاد باشد، برای حسابرسی قیامت کار کند، با قناعت زندگی کند، و از خدا راضی باشد-حضرت علی (ع)

3

در آفر جواب مورد نیاز  $P[0][u-1]$

دوشنبه ۵ ذی القعدة ۱۴۳۷

8 August 2016

هفته ۲۱

مرداد

۱۸

۴- بهترین مقدار برای  $P$  و  $Q$  و  $S$  به ترتیب برای  $A$  یکپارچه

۹- چهار متغیر  $max-P$ ،  $max-Q$ ،  $max-I$ ،  $max-S$  را برای مقدار

۱۰- فعلی  $Q$  و  $I$  و  $S$  و  $P$  را به ترتیب به صورت  $max$  و

۱۱- برای هر عنصر جدید مقدار  $P$  و  $Q$  و  $I$  و  $S$  را به این گونه حساب می‌کنیم:

$$max-S = \max(max-S, A[i]) \quad \text{اگر } i > 0$$

$$max-I = \max(max-I, max-S - A[i]) \quad \text{اگر } i > 1$$

$$max-Q = \max(max-Q, max-I + A[i]) \quad \text{اگر } i > 2$$

$$max-P = \max(max-P, max-Q - A[i])$$

۱۴- در آفر مقدار  $max-P$  را باز می‌گردانیم زیرا مقدار مورد نیاز است.