

# 2015 JOI春合宿 Day3 AAQQZ(AAQQZ) 解説

2015/03/22 山下洋史 @utatakiyoshi

# 概要



- ・文字列が与えられる
- ある区間をソートする
- ・回文を探す
- ・うまい区間を見つけて最長の回文を作る
- ・文字の種類数 = 長さ ≦3000



#### ZQQQAZAQSTAN



### ZQQQAZAQSTAN

区間を選ぶ ZQQQAZAQSTAN



**ZQQQAZAQSTAN** 

区間を選ぶ **ZQQQAZAQSTAN** 

ソートする ZQQAAQQZSTAN



**ZQQQAZAQSTAN** 

区間を選ぶ **ZQQQAZAQSTAN** 

ソートする ZQQAAQQZSTAN

回文発見 ZQQAAQQZSTAN

### 小課題1



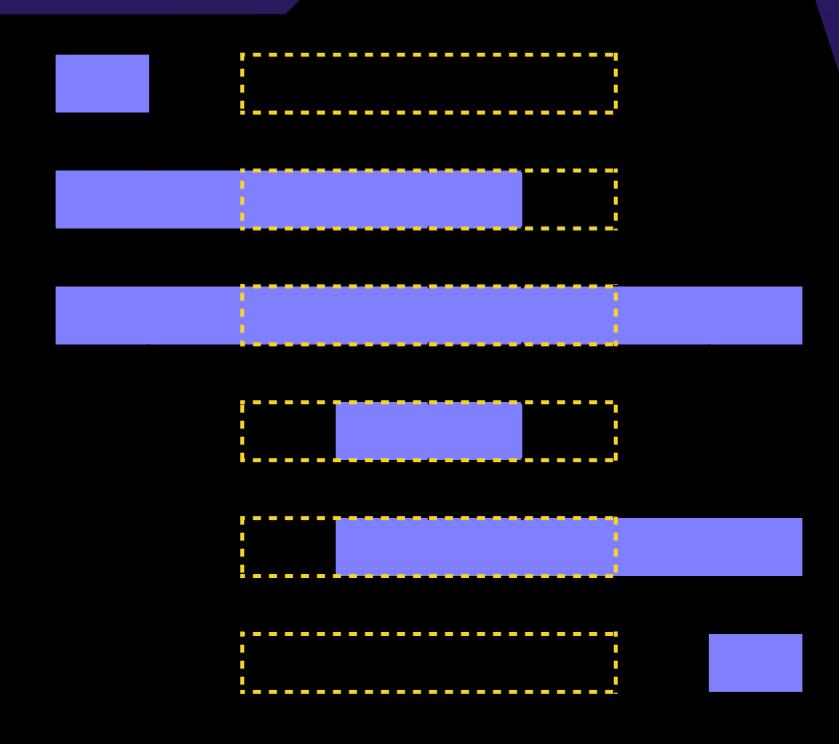
- $O(N^4)$   $(N \le 50)$ 
  - 区間をO(N²)通り試す
  - ・ソートして, O(N<sup>2</sup>)かけて最長回文を探す
- ・O(N)の最長回文アルゴリズムなど使うとO(N³)になるけど......
  - N = 3 000は解けそうにない
  - · 「Manacher のアルゴリズム」各自調べること
  - (例えば http://snuke.hatenablog.com/entry/2014/12/02/235837)



# ここから本題(満点解法)

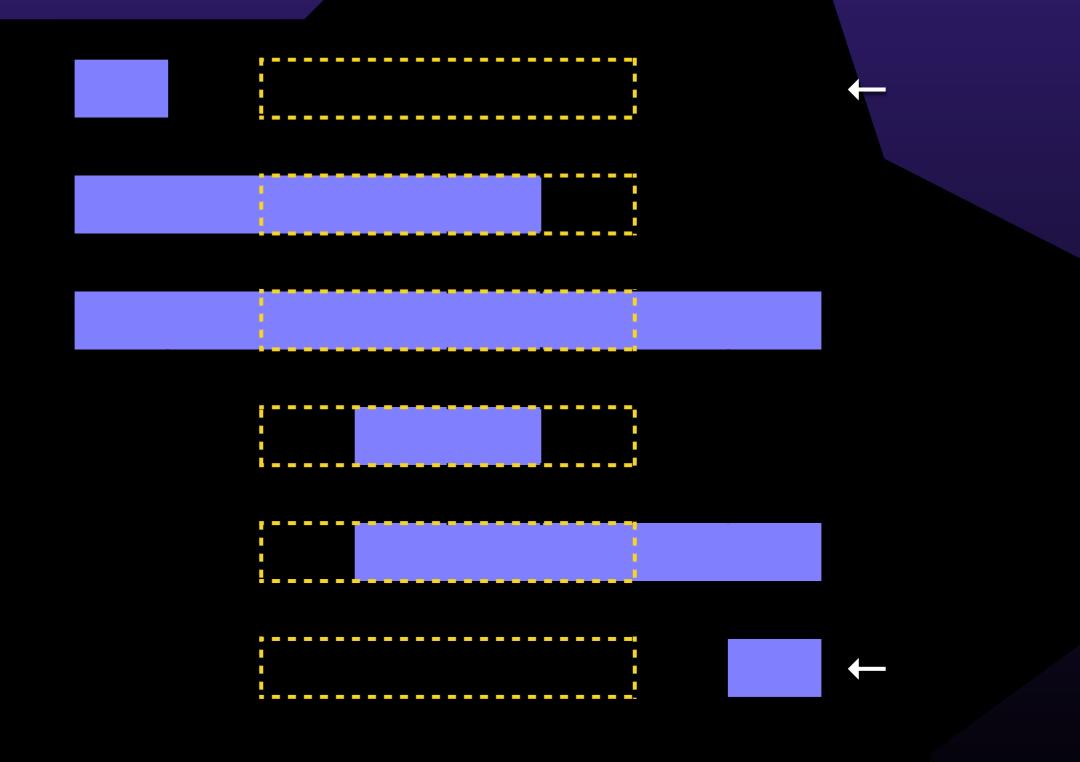
### ソート列の 左右の端の位置で分類





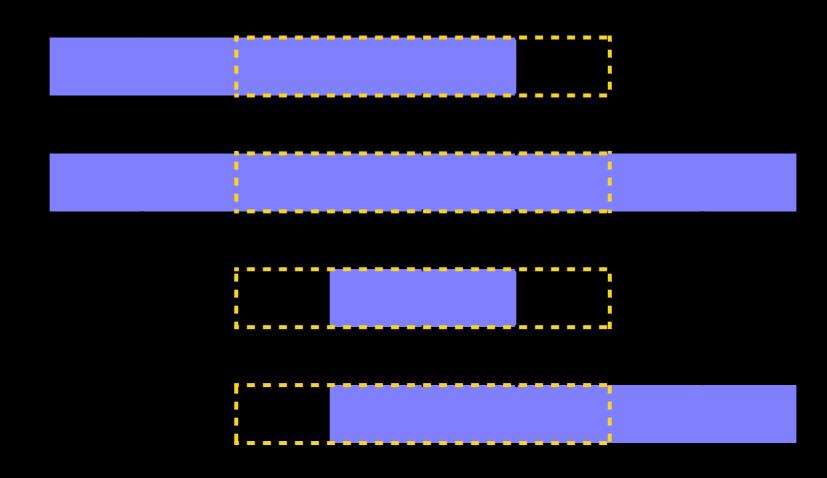
### ソート列が回文の 外側に来るものは不要





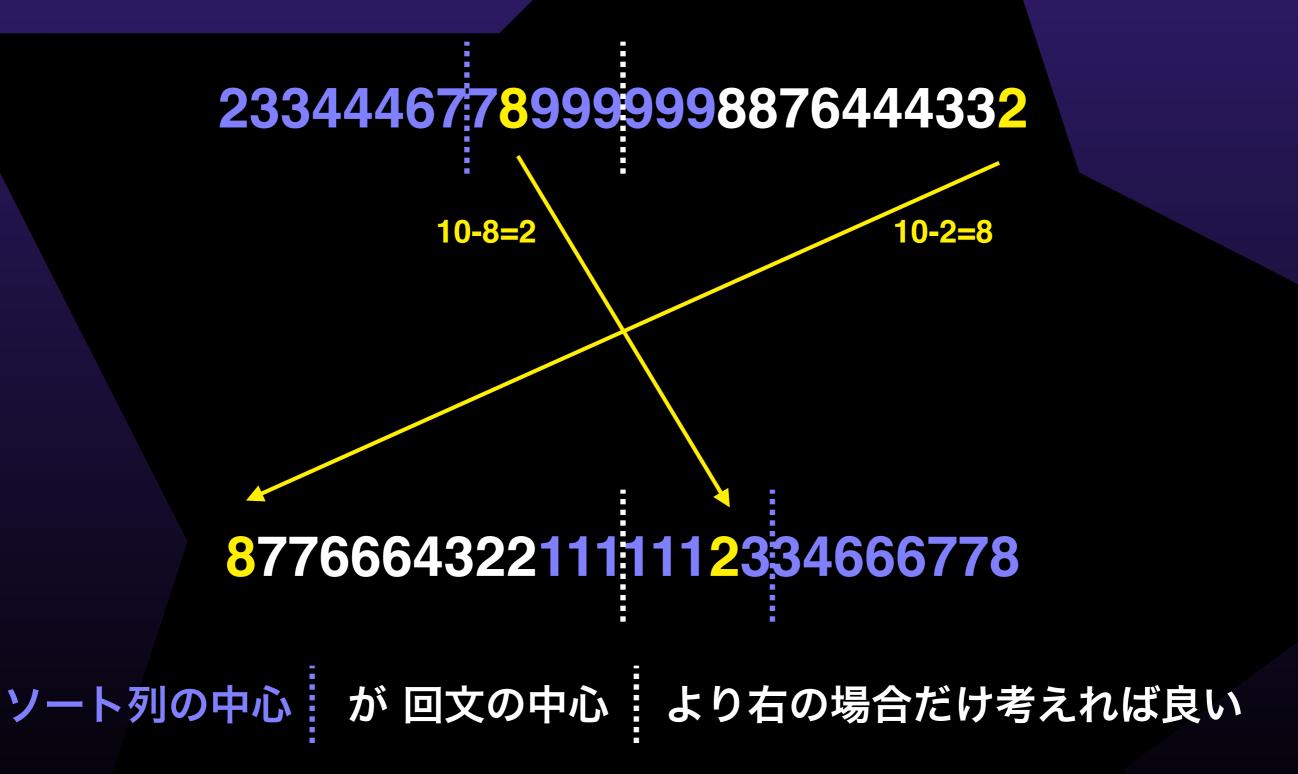
### ソート列が回文の 外側に来るものは不要





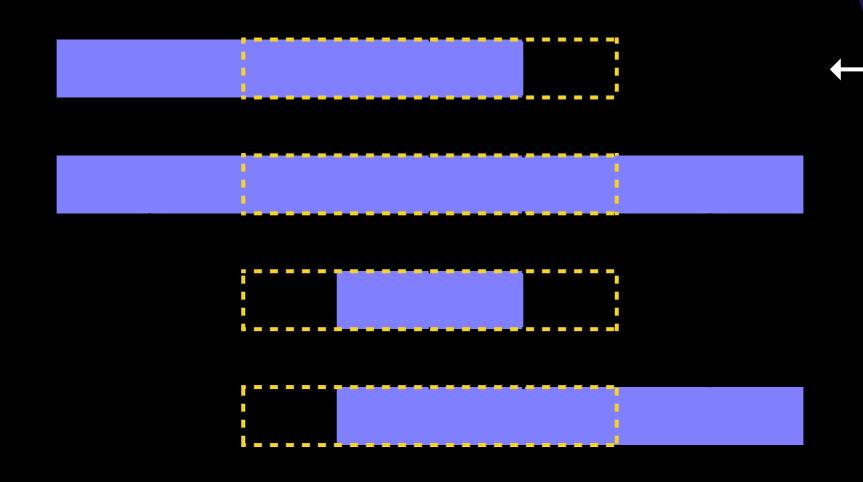
#### 「反転」したものと 合わせて2回解く





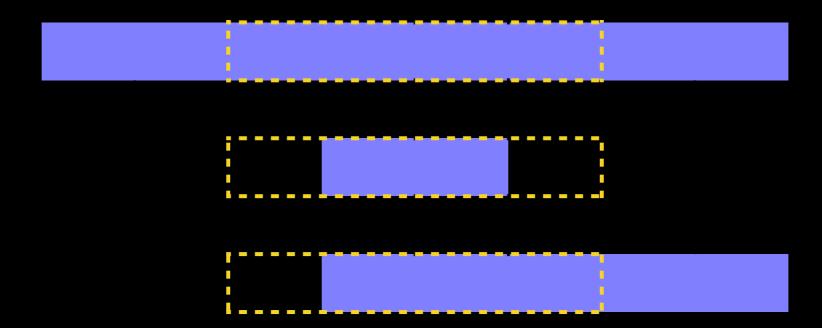
#### ソート列の中心が 回文の中心より左にあるもの





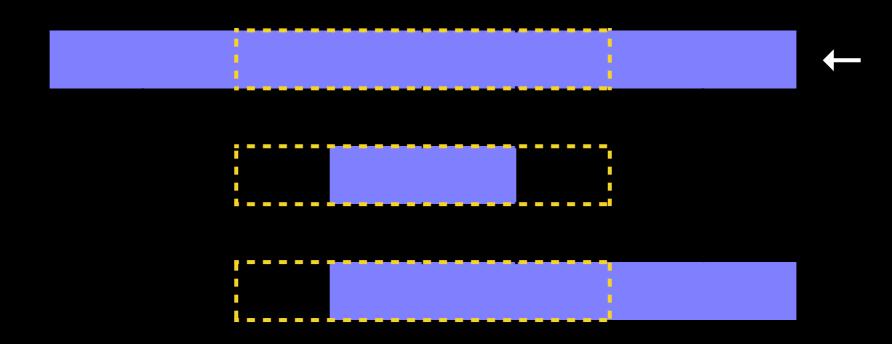
#### ソート列の中心が 回文の中心より左にあるもの





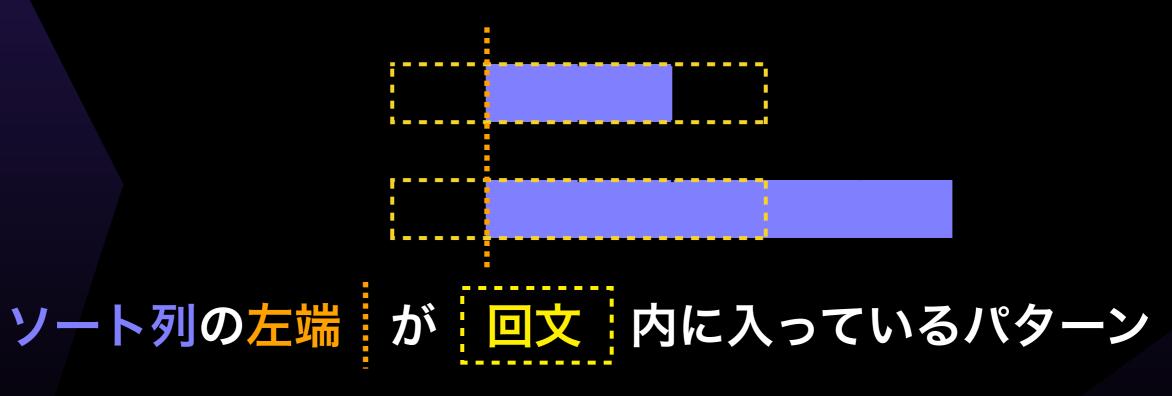
### ソート列が回文を覆うもの は後回し





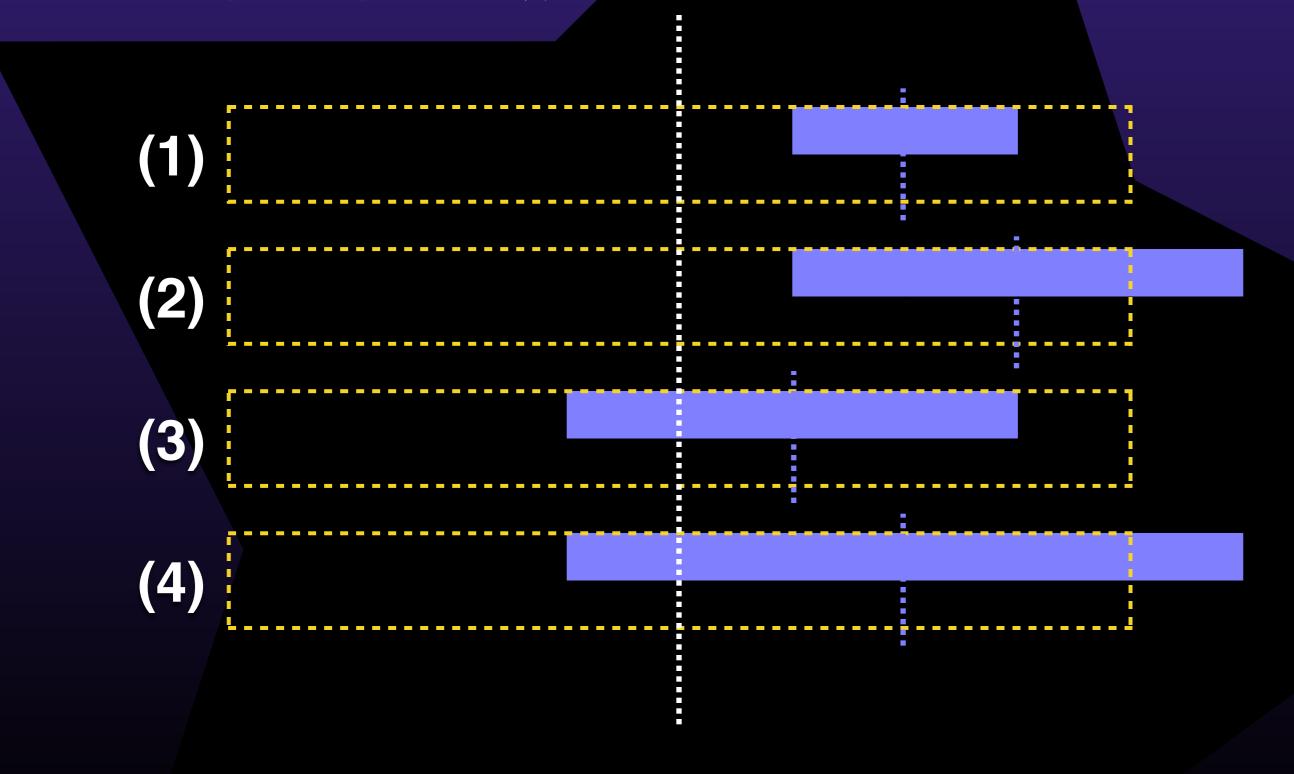
### なので、 いま考えるべきなのは





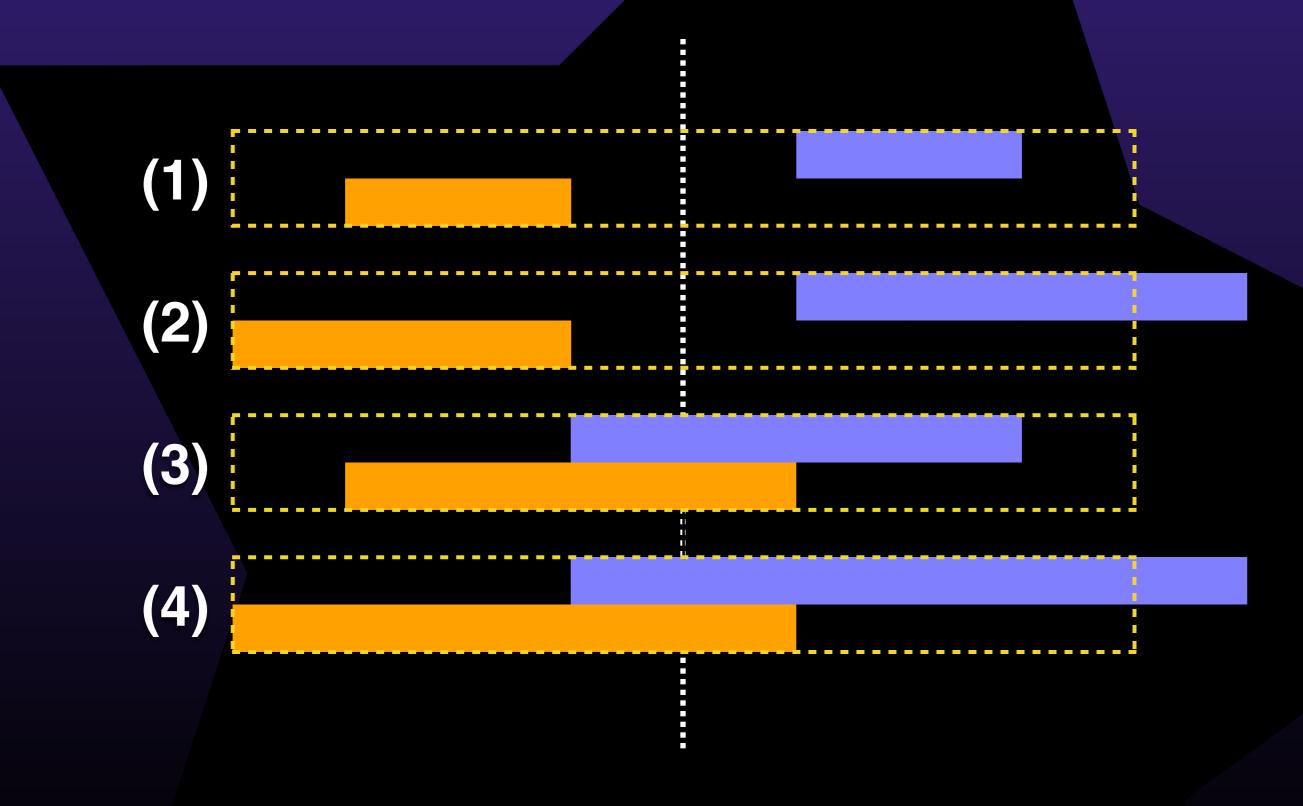
### ソート列の 左右の端の位置で分類





### 中心に関して対称に



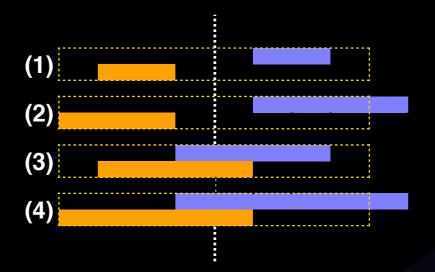


# パターン(1)





降順回文

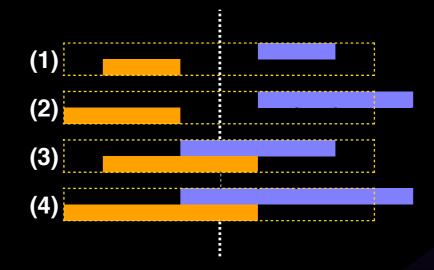


昇順

# パターン(2)



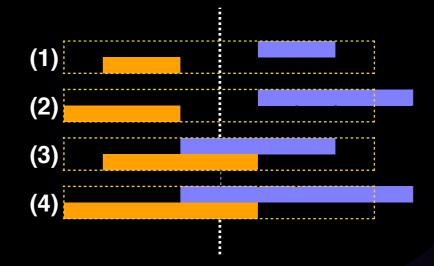




# パターン(3)







# パターン(4)





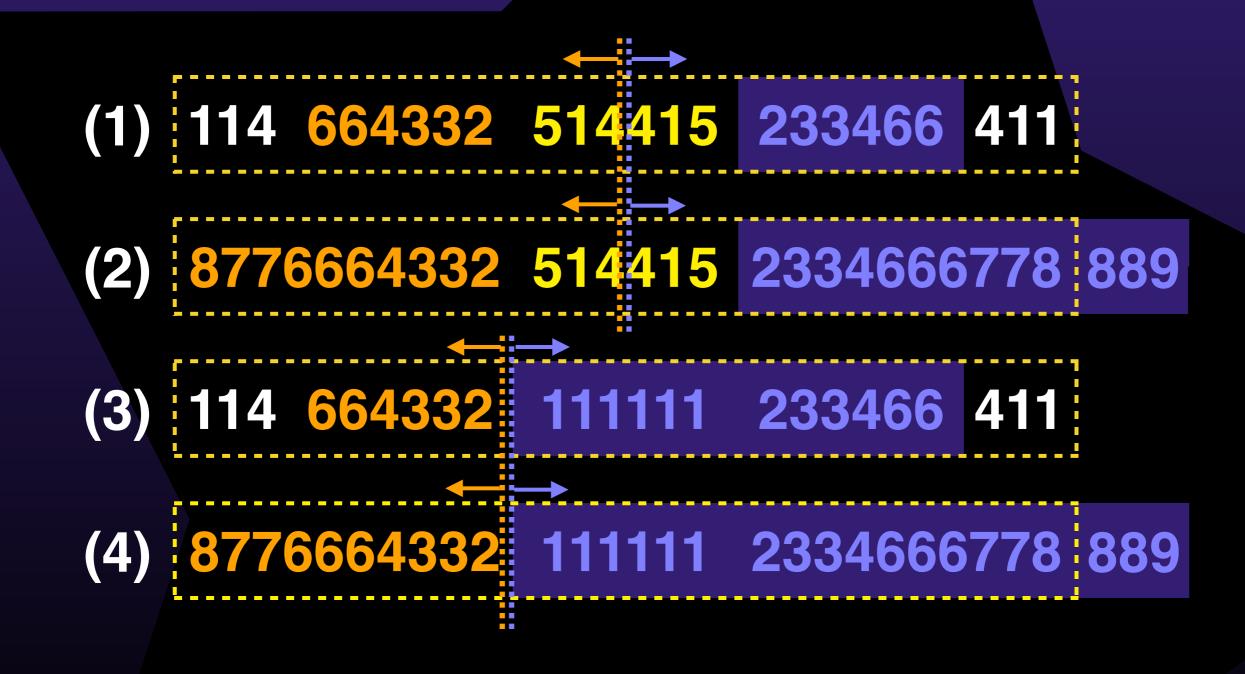
### パターンのまとめ



(1) 114 664332 514415 233466 411 (2) 8776664332 514415 2334666778 889 (3) 114 664332 111111 233466 411 (4) **8776664332** 111111 2334666778 889

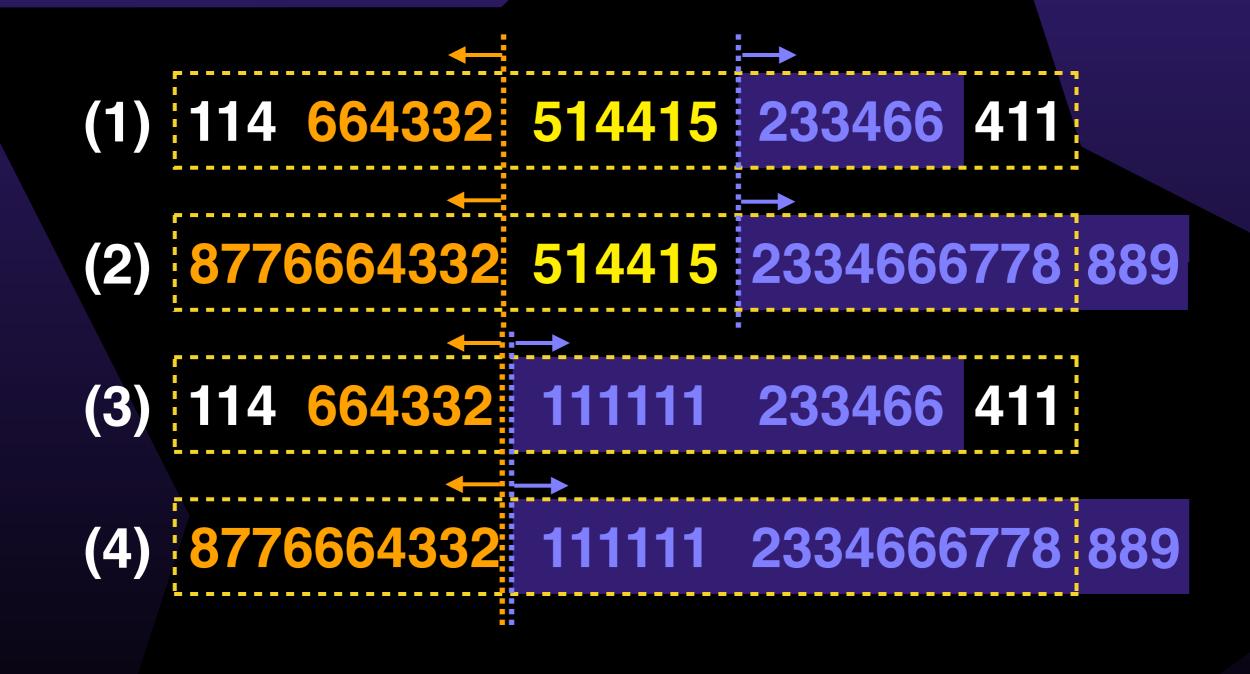
#### 開始位置をO(N)通り試す





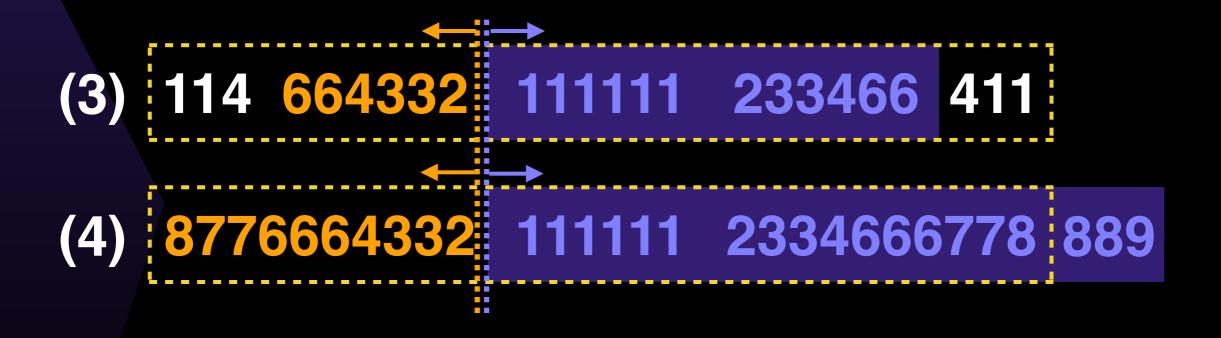
### (1)(2)はまず できるだけ長い<u>回文をとる</u>





(3)(4)は?





### (3)(4)は? 中心はどんな数?





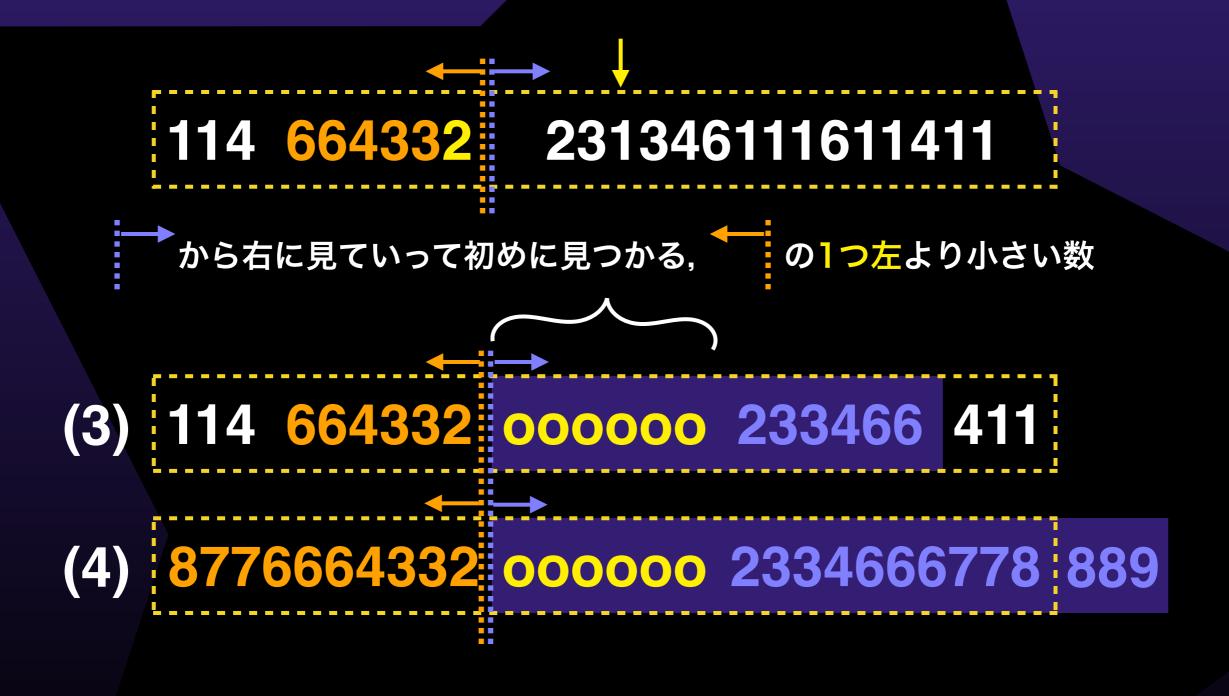
### (3)(4)は? 中心はどんな数?





#### (3)(4)は? 中心をoとおく





## 現在の状況





### Solve()をつくろう



- Solve(Lr, o, Rl)
- ・ 中心をO(N)個試す ←(1)(2)
  - ・ できるだけ長い回文を見つけ、Lr=左端, RI=右端
  - ・ o = -1 (なし)
- Lr,RlをO(N)通り試す ←(3)(4)
  - o = RI から右に見ていって初めに見つかる, S[Lr] より小さい数
- Solve() を O(N)~O(NlogN) ぐらいで





# Solve(): パターン(2)(4) (ソート列が回文をはみ出る)

```
(1) 114 664332 514415 233466 411 (2) 8776664332 514415 2334666778 889 (3) 114 664332 000000 233466 411 (4) 8776664332 000000 2334666778 889
```



$$o = 1$$





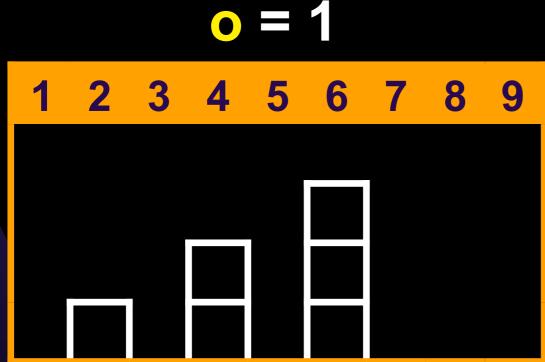
降順の部分を数える





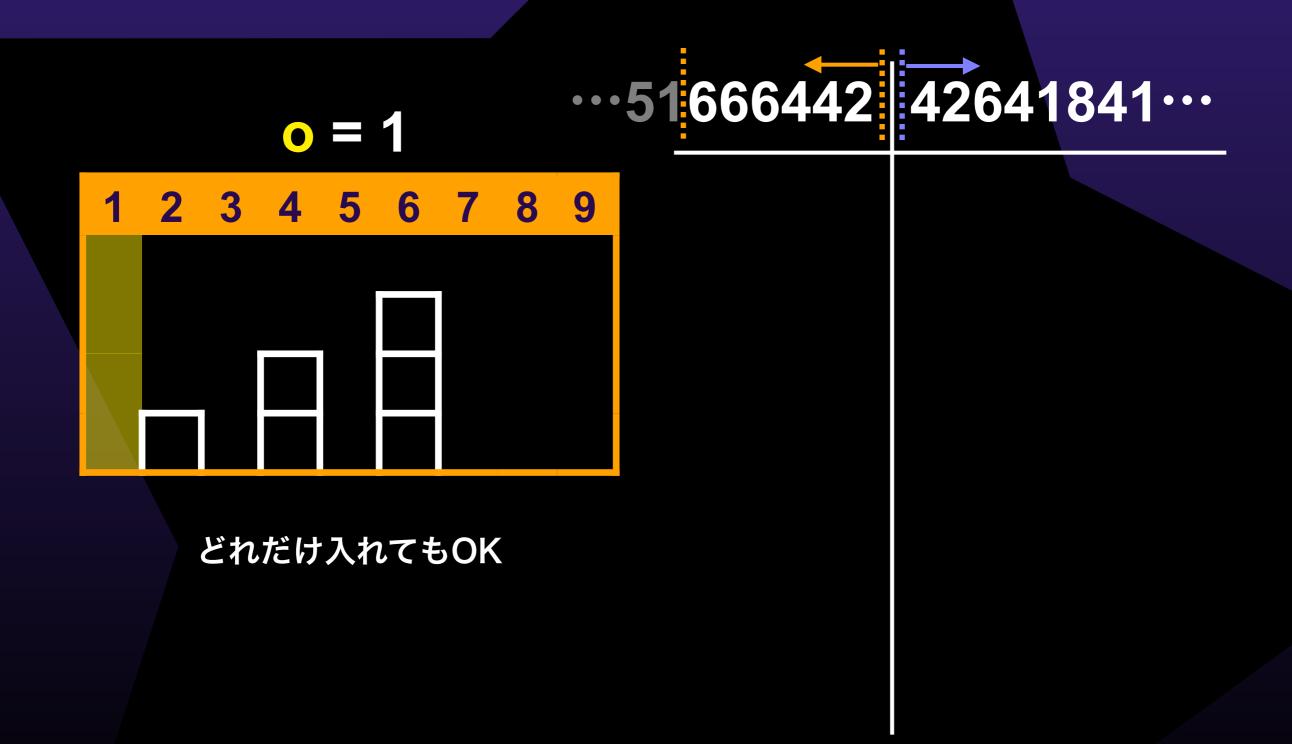


降順の部分を数える



···51666442 42641841····





## 左側の文字を数える





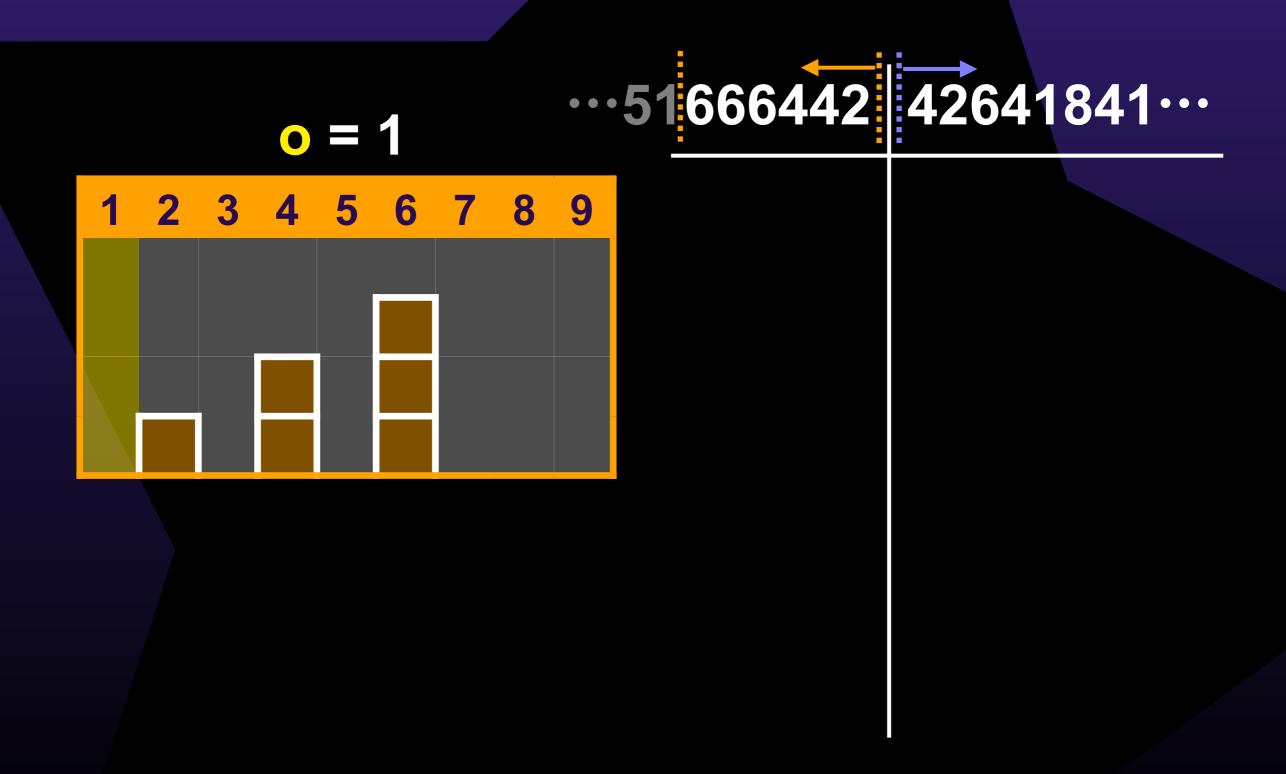
## 左側の文字を数える





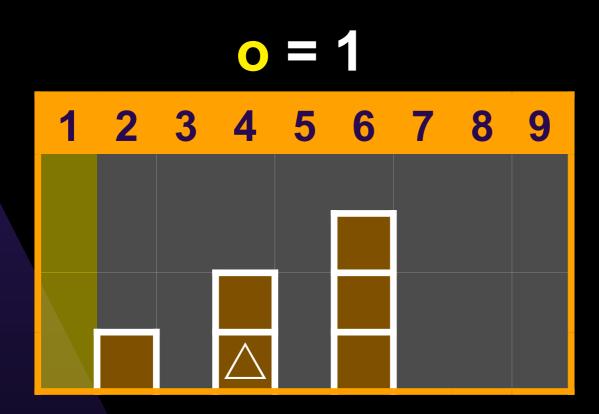
## 左側の文字を数える





## 右側を伸ばしていく: 4はマッチしない



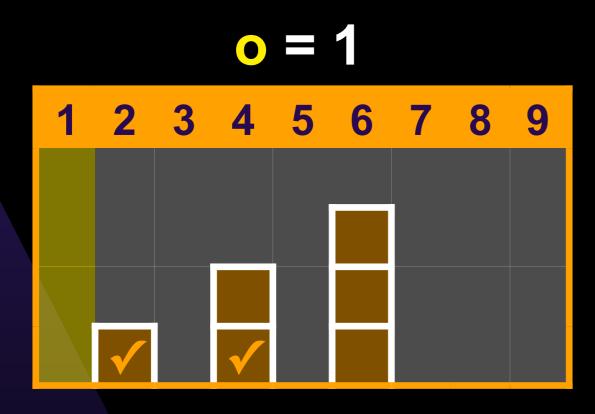


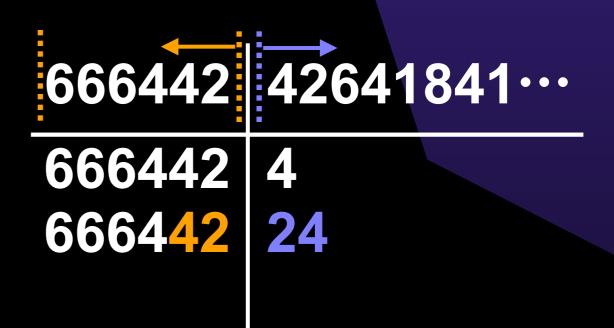


## 右側を伸ばしていく:



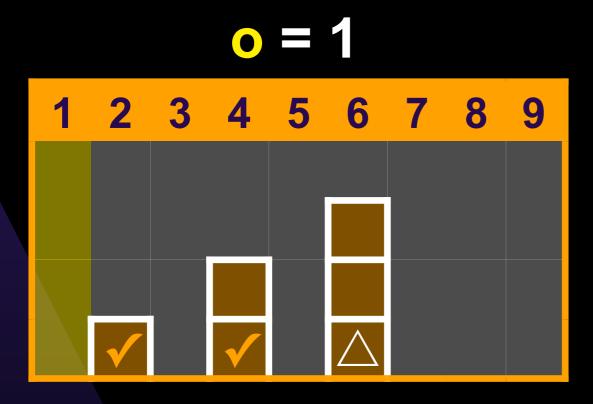
#### 2がマッチして4もマッチする





### 右側を伸ばしていく: 6はマッチしない

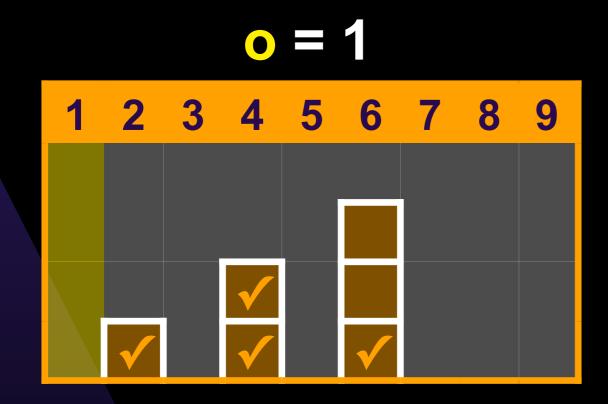


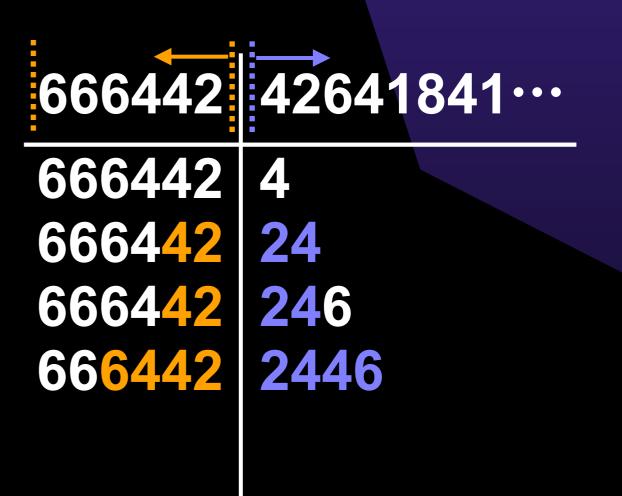




## 右側を伸ばしていく: 4がマッチして6がマッチする

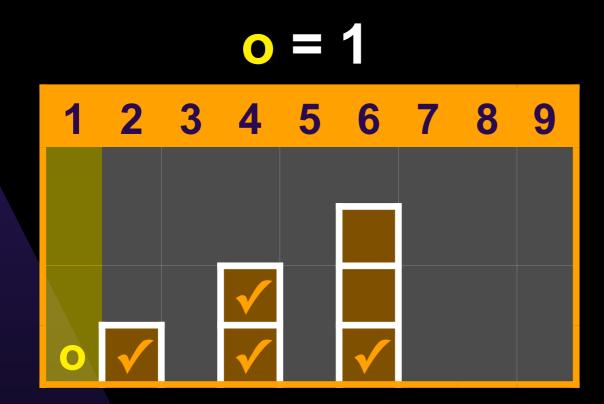


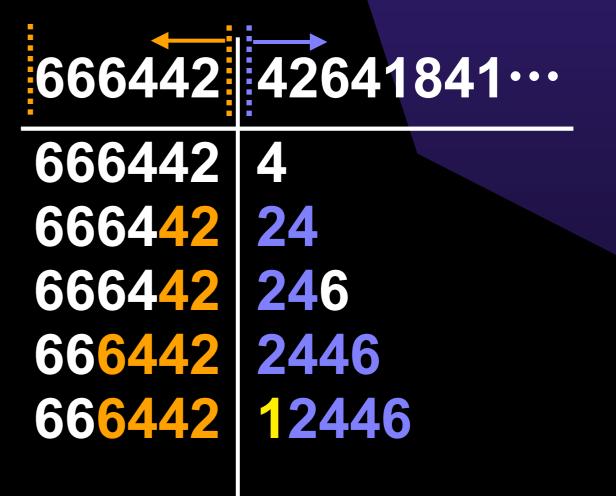




## 右側を伸ばしていく: 1はoなので中心が伸びる

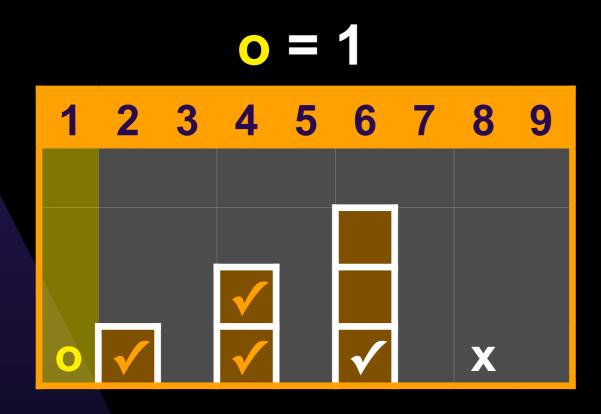


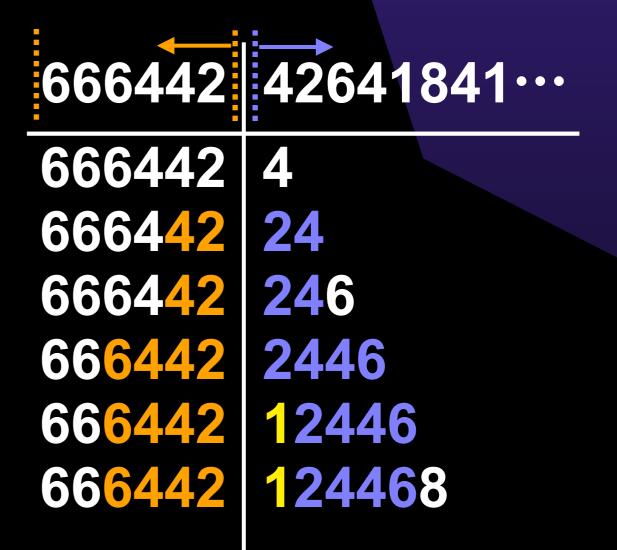




# 右側を伸ばしていく: 8はゴミ

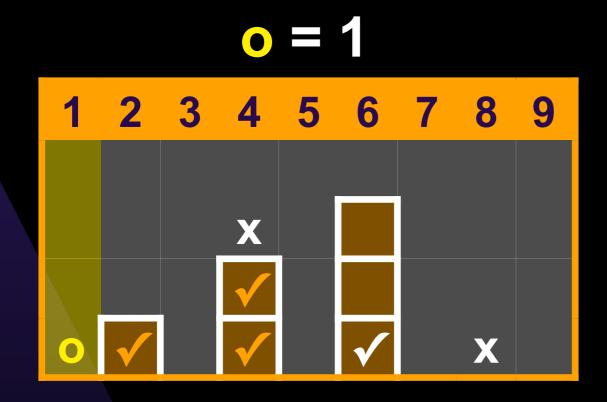






## 右側を伸ばしていく: 4はゴミ,大きい6もゴミに



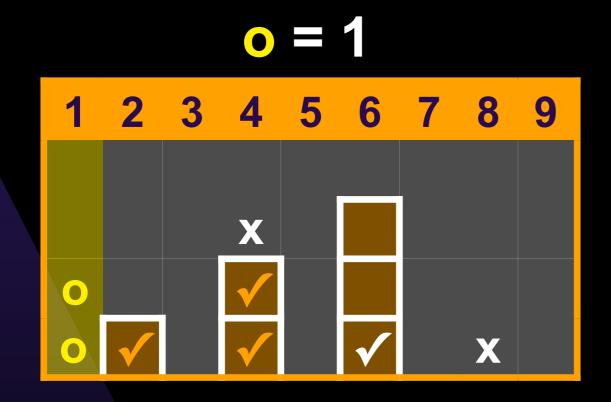


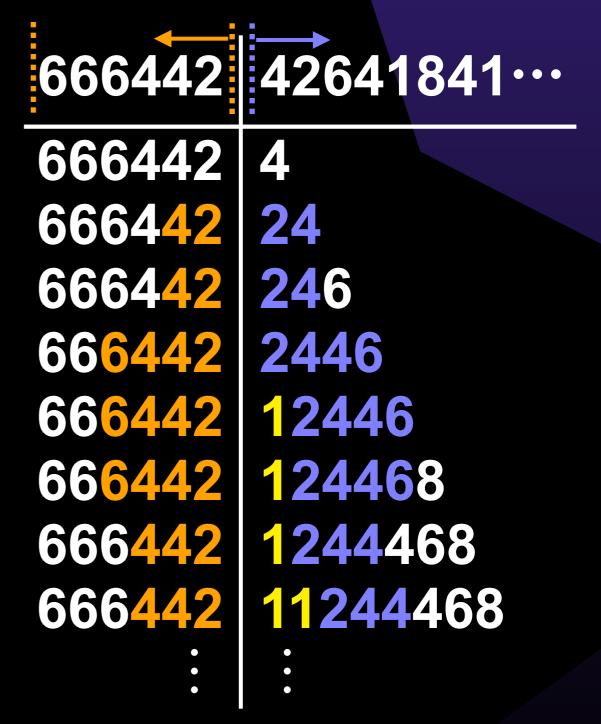


### 右側を伸ばしていく:



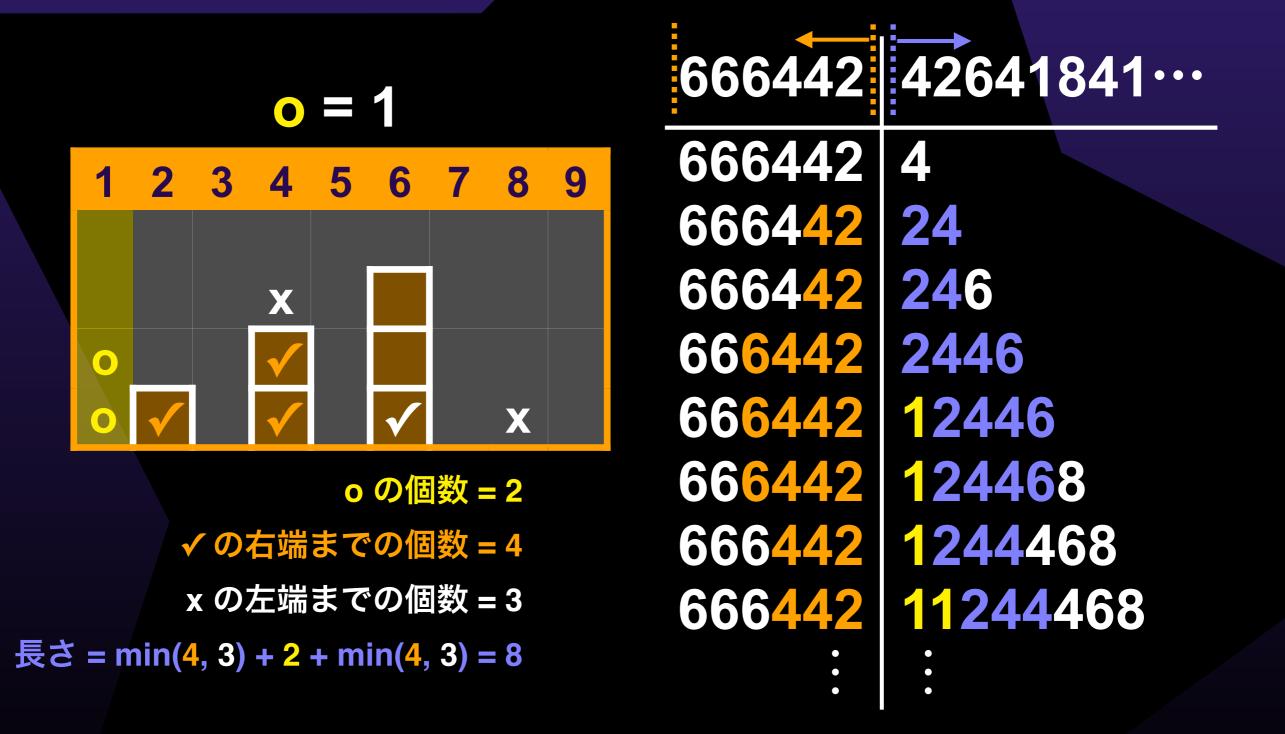
#### ゴミが入っても。は伸びうる





## こういうのを カウントする

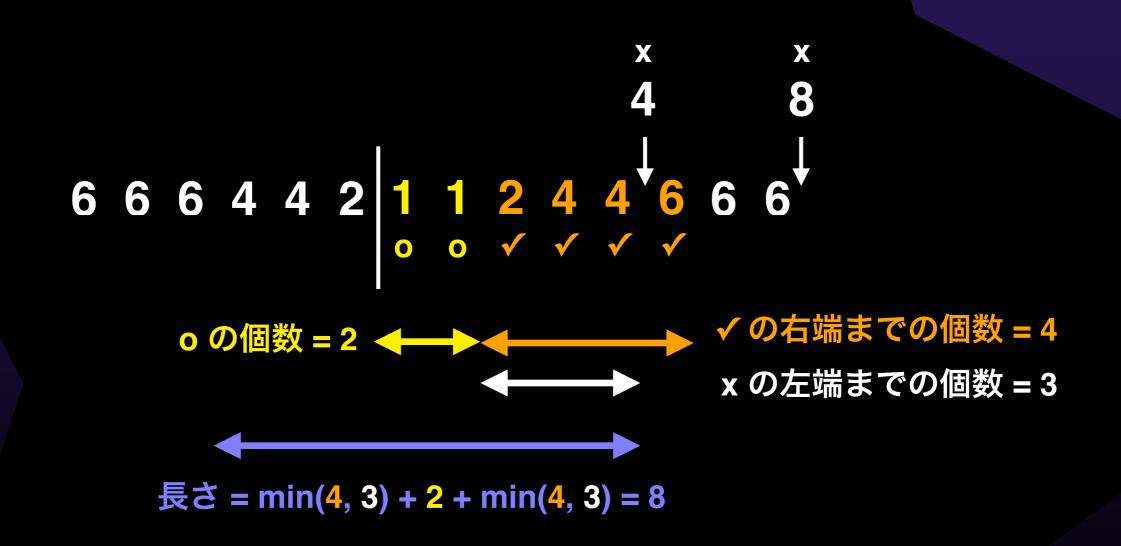




## こういうのを カウントする



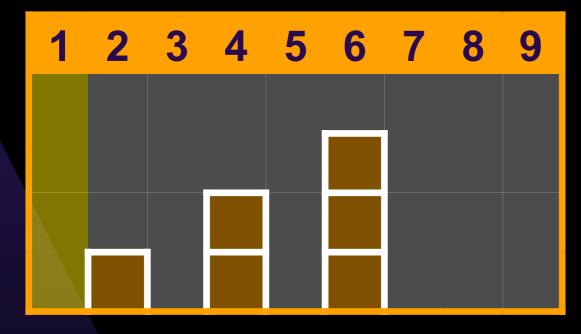
#### 66644211244468



# 右側を伸ばしていく: 左側の文字を数える







oの個数 = 0

**√** の右端までの個数 = 0

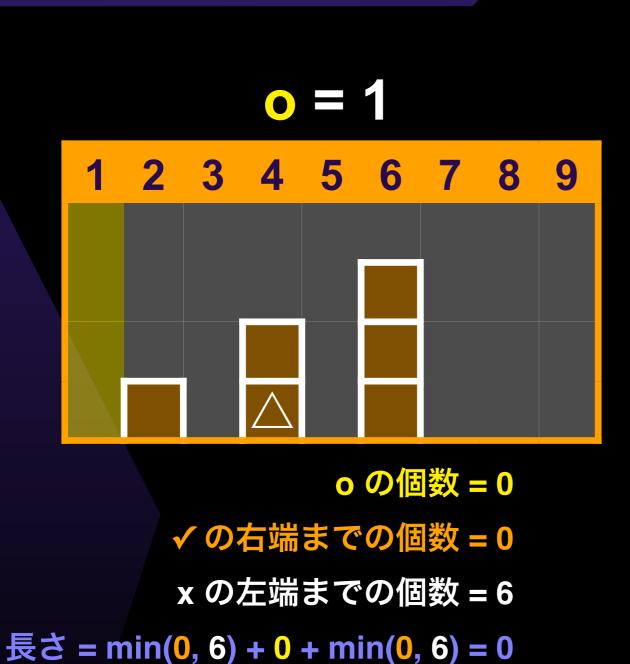
x の左端までの個数 = 6

長さ = min(0, 6) + 0 + min(0, 6) = 0



## 右側を伸ばしていく: 4はマッチしない



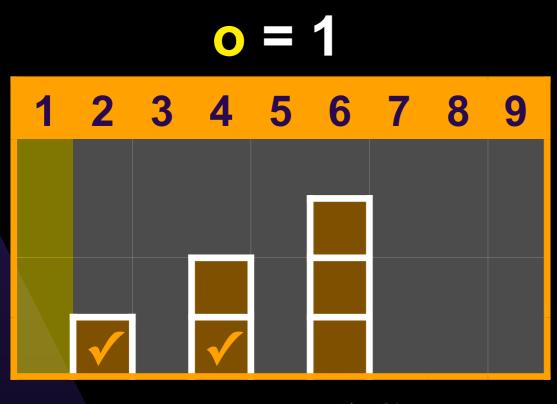




## 右側を伸ばしていく:



#### 2がマッチして4もマッチする

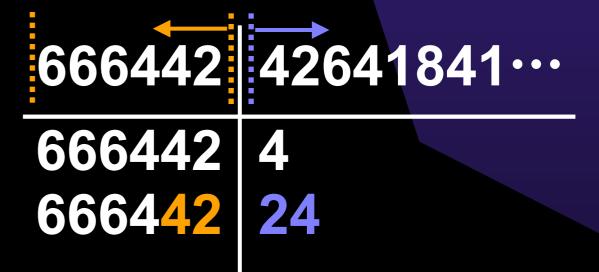


oの個数 = 0

**√** の右端までの個数 = 2

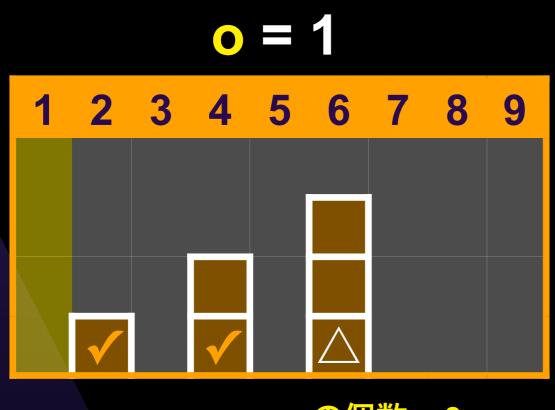
x の左端までの個数 = 6

長さ = min(2, 6) + 0 + min(2, 6) = 4



### 右側を伸ばしていく: 6はマッチしない







o の個数 = 0

**√** の右端までの個数 = 2

x の左端までの個数 = 6

長さ = min(2, 6) + 0 + min(2, 6) = 4

## 右側を伸ばしていく:



4がマッチして6がマッチする



 666442
 42641841...

 666442
 4

 666442
 24

 666442
 246

 666442
 2446

o の個数 = 0

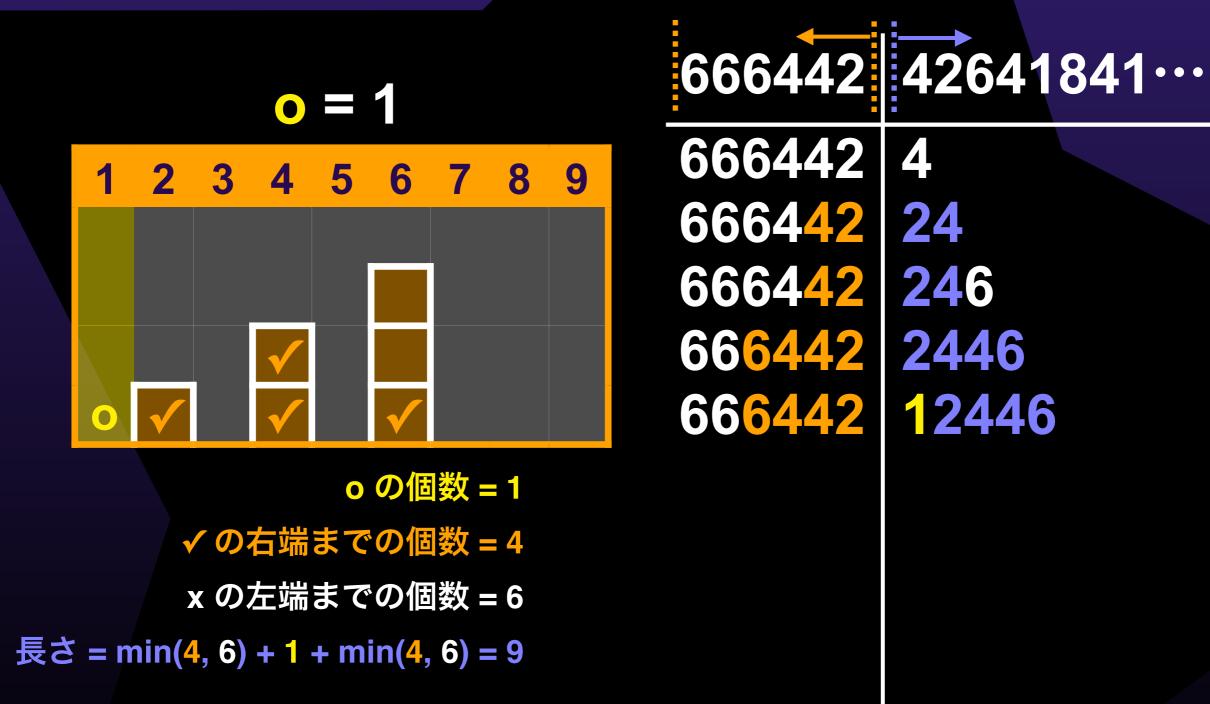
**√**の右端までの個数 = 4

x の左端までの個数 = 6

長さ = min(4, 6) + 0 + min(4, 6) = 8

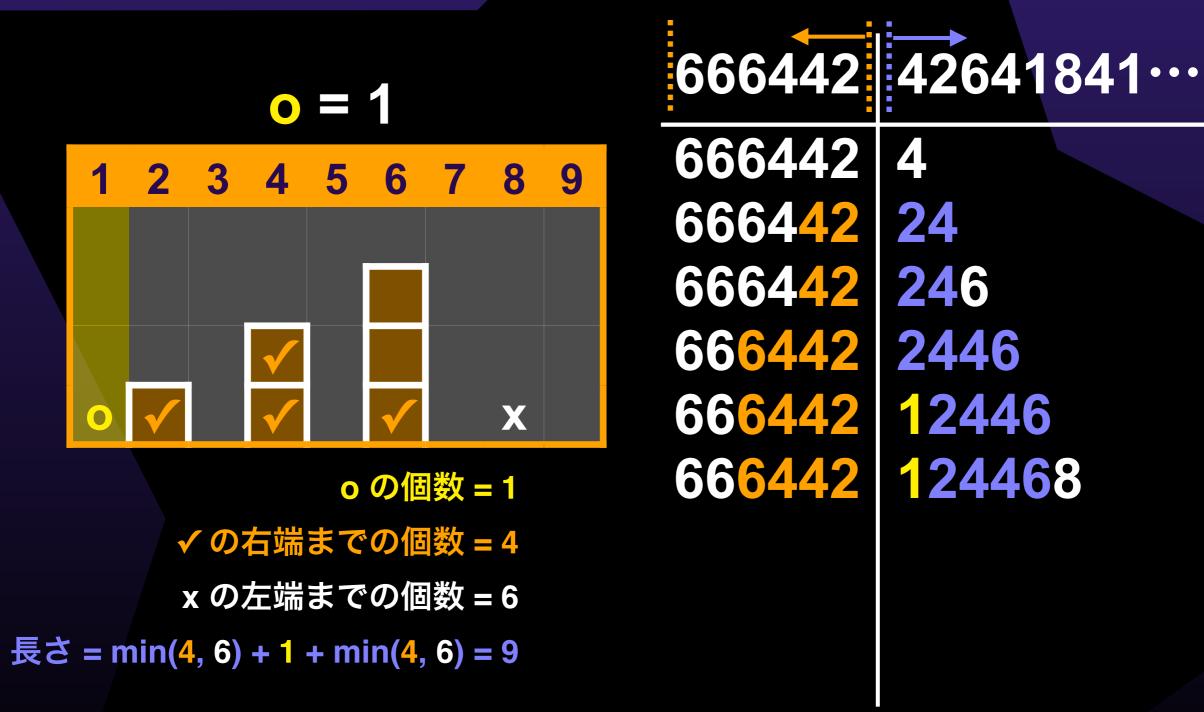
## 右側を伸ばしていく: 1はoなので中心が伸びる





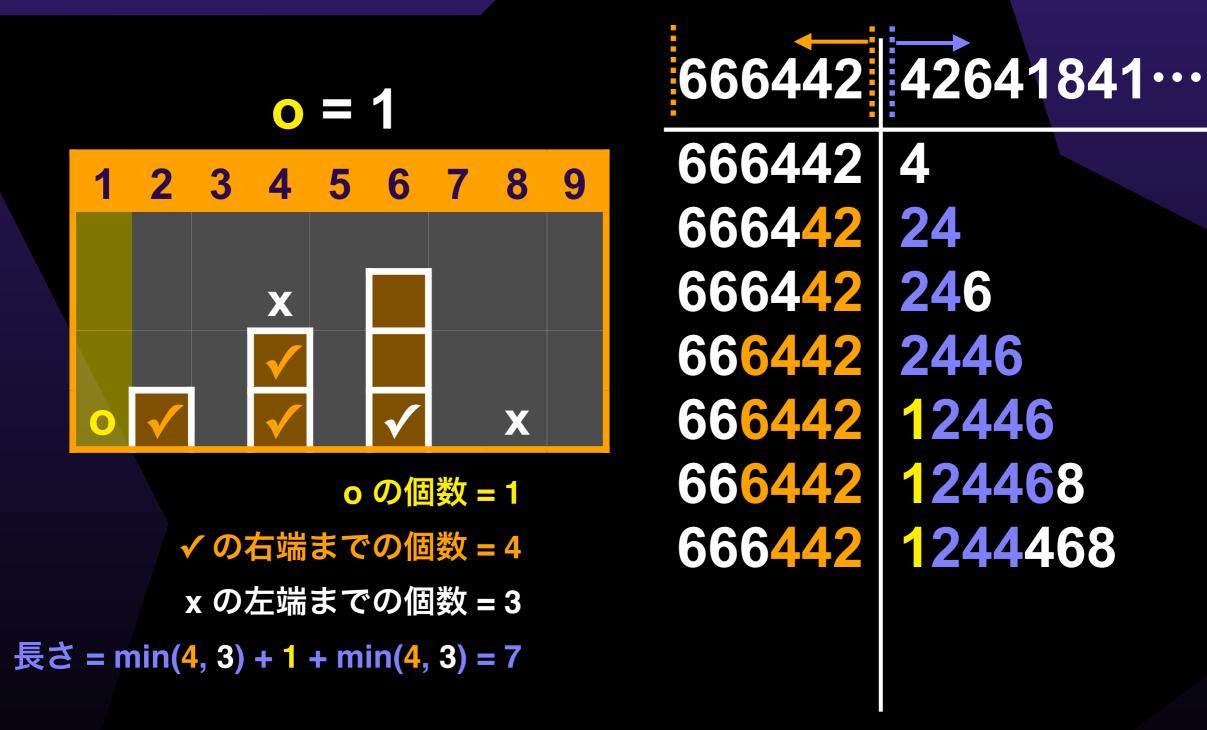
# 右側を伸ばしていく: 8はゴミ





## 右側を伸ばしていく: 4はゴミ、大きい6もゴミに





#### 右側を伸ばしていく:

#### ゴミが入っても。は伸びうる



o の個数 = 2

✓ の右端までの個数 = 4

x の左端までの個数 = 3

長さ = min(4, 3) + 2 + min(4, 3) = 8





## Solve(): パターン(1)(3) (ソート列が回文をはみ出ない)

```
      (1)
      114
      664332
      514415
      233466
      411

      (2)
      8776664332
      514415
      2334666778
      889

      (3)
      114
      664332
      000000
      233466
      411

      (4)
      8776664332
      000000
      2334666778
      889
```

## はみ出るパターンと ほぼ同じだが,





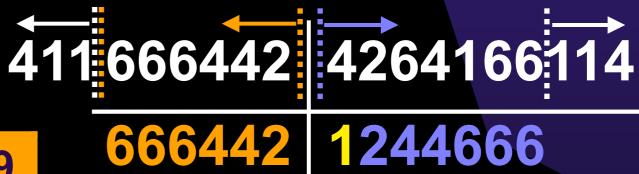


o の個数 = 1

✓ の右端までの個数 = 6

x の左端までの個数 = 6

長さ = min(6, 6) + 1 + min(6, 6) = 13



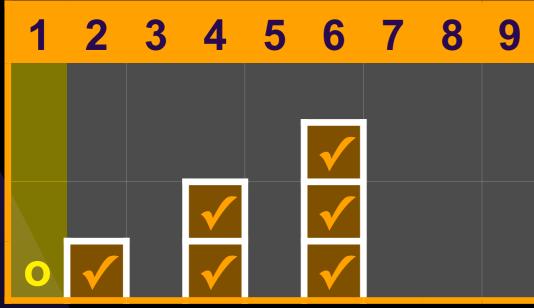
x がないとき, 伸ばせる



# はみ出るパターンとほぼ同じだが、





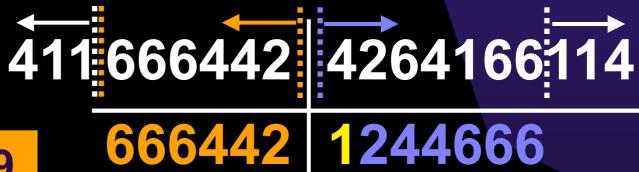


o の個数 = 1

**✓** の右端までの個数 = 6

x の左端までの個数 = 6

長さ = min(6, 6) + 1 + min(6, 6) = 13



x がないとき, 伸ばせる



どれくらい伸ばせるかは、

DP[←の位置][→の位置]

としてO(N²)で前計算できる

## やったぜ



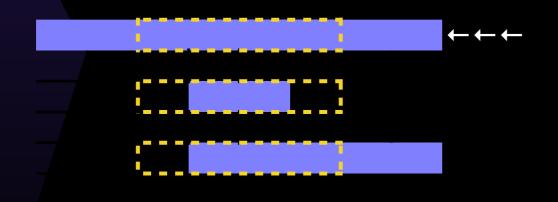
これで本当に 絶対ACするよ!

もしACしなかったら 木の下に埋めて貰っても 構わないよ

## 全部ソートに注意



ババーン



2124123222

→× **21212**43222

→ ○ 11**222222**34

## 解法の概略・まとめ



- ・文字列を「反転」させて2回解く
- DP[a][b] = (aまで, と, bから, で一致する文字列の最長) をO(N<sup>2</sup>)で前計算
- ・回文の途中までをソートするパターン4つ
  - ・初期位置をO(N)通り
  - ・左側はできるだけ長い降順な列をとり、
  - ・右側を順に伸ばしていく
  - ・どちらもO(N), 合計でO(N<sup>2</sup>)
- 全部ソートするパターンを忘れない

## 得点分布



Q Z Q Z Q Z Q Z Q Z Q Z Q Z Q Z Q Z Q

## 得点分布



QQQQQQQQZZZZZZZZZ

A = 100

Q = 10

Z = 0