



Ivan BorisovToday at 14:21

забрави да разделиш на 3

TheBigBossToday at 14:22

Зти случай?

irinaToday at 14:23

втори случай е като са асимптотично равни

TheBigBossToday at 14:27

$n \log n$

[4:28]

т.е n^k

irinaToday at 14:29

тази май можеше и с дърво , ама не съм сигурна

TheBigBossToday at 14:31

т.е можем да го махнем

irinaToday at 14:45

това алфа откъде се взе

Виолета ПавловаToday at 14:53

може ли да повториш последното разсъждение?

[4:54]

благодаря

TheBigBossToday at 14:59

Няма да го бъде този семестър

.

1

[4:59]

Хаха

[4:59]

То няма да го отписваме

Ivan BorisovToday at 14:59

тази задача колко хора са я решили

TheBigBossToday at 14:59

Грешката беше, че го записахме хаха

kvkasabovToday at 14:59

щом Минко е пробвал няколко варианта ;д

irinaToday at 14:59

тази задача някои бяха казали, че с дърво са я направили

[15:00] ама с индукция почти никой

[15:00] .
[15:01] 10 или 15 мин

[15:01] ?

TheBigBossToday at 15:18

н

[15:18] линейна

[15:19] На с++ по-добре с вектор

irinaToday at 15:19

какво пише на 2)

TheBigBossToday at 15:19

Да

[15:20] `vector<int> smaller; vector<int> bigger; for.. if(a[i] < value) smaller.push(a[i]); else bigger.push(a[i]);`

[15:24] Всъщност

[15:24] Нжм

[15:24] Nvm

kvkasabovToday at 15:25

може ли една идея по-бавно

TheBigBossToday at 15:26

2n

[15:26] Да

[15:26] 1 минавамне

[15:26] 2x сравнения

[15:27] Май да

irinaToday at 15:27

ако е сортиран

TheBigBossToday at 15:27

Почваме с поинтър в началото и в края

[15:27] И на всяка стъпка мърдаме напред/назад

[15:27] И следим и 2та поинтъра
[15:28] И така ще направим $n/2$
[15:28] минавания
[15:28] и $(n/2)^*$ н сравнения
[15:28] = н сравнения
[15:28] Опа
[15:28] $(n/2) * 2$
[15:28] = н сравнения
[15:28] Да
[15:28] Ами
[15:29] Секунда да си пусна микрофона

[15:32] $3/2n$
Alg-1($A[1, 2, \dots, n] : \text{integers}$)
1. $m \leftarrow \max \{A[1], A[2]\}$
2. $s \leftarrow \min \{A[1], A[2]\}$
3. for $i \leftarrow 3$ to n
4. if $A[i] < s$
5. $m \leftarrow s$
6. $s \leftarrow A[i]$
7. else
8. if $A[i] < m$
9. $m \leftarrow A[i]$
10. return m

[15:37] s винаги е минималния

[15:37] m винаги е втория

[15:41] Ппц във футбола не са така нещата 😊

[15:42] Да така може

irinaToday at 15:44

това последното не го разбрах

[15:45] за втория

[15:50] не го помня

[15:51] кога сме го разглеждали ...

[15:52] може да са отрицателни

TheBigBossToday at 15:53

не може ли по модул

[^{5:53}] С една итерация

[^{5:53}] 2та най-големи по модул

[^{5:53}] Да намерим

[^{5:53}] С едно обхождане

АлександърToday at 15:53

не

TheBigBossToday at 15:54

Да сетих се

[^{5:54}] -*+ може да стане така

АлександърToday at 15:54

-12, -1, 2 би дало 24?

TheBigBossToday at 15:55

Да

[^{5:55}] Сортираме масива

[^{5:56}] и сравняваме

[^{5:56}] $a[0]*a[1]$

АлександърToday at 15:56

Вдига сложността

TheBigBossToday at 15:56

и $a[n-1]a[n]$

irinaToday at 15:57

в този случай има ли значение колко са сравненията

[^{5:57}] ?

TheBigBossToday at 15:57

Да

[^{5:57}] Обаче не знаем дали е било положително/отрицателно

[^{5:57}] И както Александър написа

[^{5:57}] Става гредя

[^{5:58}] $[-100,2,3] \rightarrow [100,2,3]$

[^{5:58}] $\Rightarrow 100*3 = 300$

[15:58] Ама реално е -300

[15:58] Да

[15:58] Нп

Виолета ПавловаToday at 15:59

а ако помним отделно и знака?

TheBigBossToday at 15:59

По време ще стане

[15:59] По-дебело

[16:00] По памет*