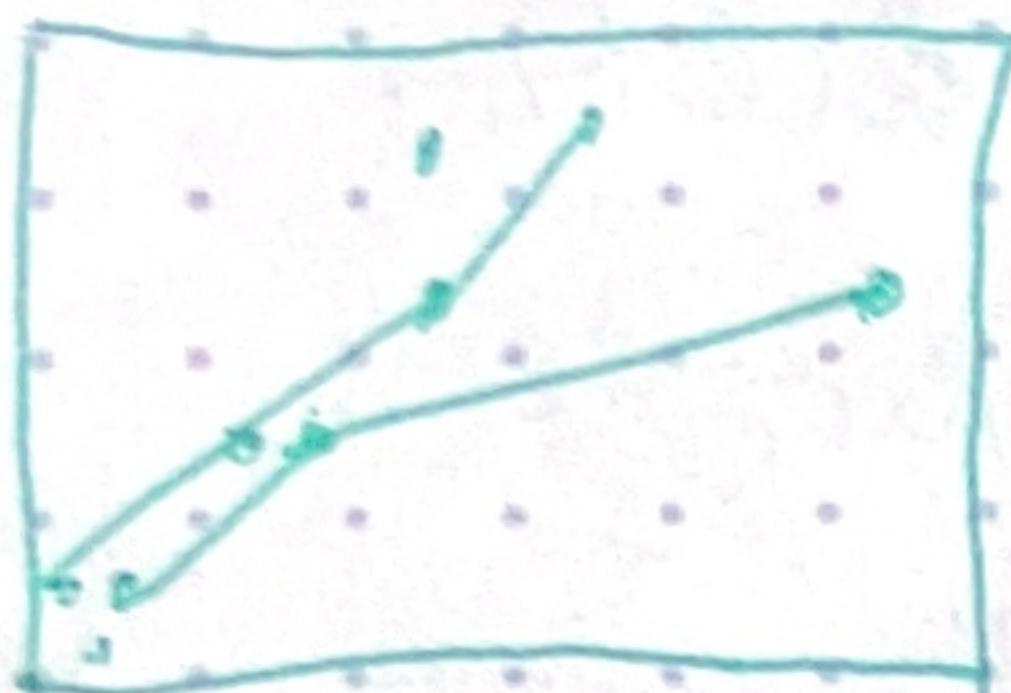


Лекция 2.



Установим параллелем гре строк $j, j+1$. Идём по строке $j+1$ с лева направо, "онора" гре аяра $b_{k,i}(i, j+1)$ = самий правий своб. яр (k, j) $\in k < i$.

Оператори D_j и U_j .

D_j опускаєм самий правий своб. яр b строке $j+1$, U_j поднішаєм самий левий своб. яр в строке j . Еак $D_j a \neq 0$, то $U_j D_j a = a$.

демонструєм згад.

△ Установим параллелему строкам $j, j+1$ гре а и гре $D_j a$ отмін. на этом яр.

Оператори L_i и R_i



L_i суб. вибо

верхній своб. яр
из строки $i+1$

R_i суб. вправо після своб.
яр из строки i .

делия можно установить между строками
 j и $j+1$ устойчивое паросогематич. и указать
в строке $j+1$ ^{последний} свободный марк (либо сказать
что его нет) так, что после прихода L_i мон
те марки будем все ровно ^{стремиться} к последнему свободному
и все же марки будут участв. в паросогемат. ^{между j+1}
(не предполагаем действие L_i эфир.)

△ Если L_i не эфир, то очевидно. Если L_i эфир, то
збираем марк не из строк $j, j+1$, то есть
змых строк ничего не изм., и умф. верно.
Если L_i збираем марк из строки $j+1$, то
в вертик. паросог. марк из $(i+1, j+1)$ бол
чоб. $\Rightarrow \del{a_{i,j}} a_{i,j} < a_{i+1, j+1}$ и при гориз.-паросог.
все марки из ~~$\mathcal{C}_{i,j}$~~ заняты мариками
из $(i+1, j+1)$. Если L_i не тронул последний
своб. марк строки $j+1$, умф. верно. Если
последний свобод. марк бол $\delta (i+1, j+1)$ и не
более $\delta \leq 2$, назовём боргематич. мон,
который не сработал L_i . Если он есть, то
после прихода L_i он не сработает, то есть свобод.
и последний.

Если L_i выбрали шарик $(i+1, j)$, то в верхник паросор, все шарики выше него были заняты, т.е. у всех шариков в $(i+1, j+1)$ есть пара в (i, j) . Тогда для гориз. паросор. пары не нарушатся (либо выбирайший шарик был все-то парой и останется, либо были обе пары и пару не обретёшь: шар $b(i+1, j+1)$ не уже занят). Тогда своб. шар строки $j+1$ не уж. умб. $L_i D_j = D_j L_i$.

△ Для L_i и D_j отнимется своб. шары, как в линии. Если кто-то из L_i и D_j не занят, шар будет макс. один, умб. верно.

Если будут выбраны два раза шары, то $a L_i D_j$ и $D_j L_i$ выбирай эти шары.

Если выбран один и тогда не шар, то он сменится выше и влево в результате этих операций в θ порядке. \blacktriangleleft

Онр Стойбовий вес а спрощений вес

1000



Следствие Слово H , скрм. из гориз. онр, могда и то же сама згдпр. дейсвует на массив a , когда оно згдпр. дейсвует на любой массив, получ. из a вертикально-перевернутим (и симметризов)

△ Докт. проверим, $\forall i, j \quad L_i a = \alpha_j$ згдпр. дейсвует на $a \Leftrightarrow$ згдпр. дейсвует на $\Phi_j a$ на $U_j a$. Еслi $L_i a = \alpha \Rightarrow L_i \Phi_j a = \Phi_j L_i a = \Phi_j a$, $L_i U_j a = U_j L_i a = U_j a$. Еслi $L_i a \neq a$, то у стойбов. веса нодр. і убл. Но $\Phi_j a$ и $U_j a$ не имеют стойбов. вес $\Rightarrow L_i \Phi_j a = \Phi_j L_i a \neq \Phi_j a$, $L_i U_j a = U_j L_i a \neq U_j a$

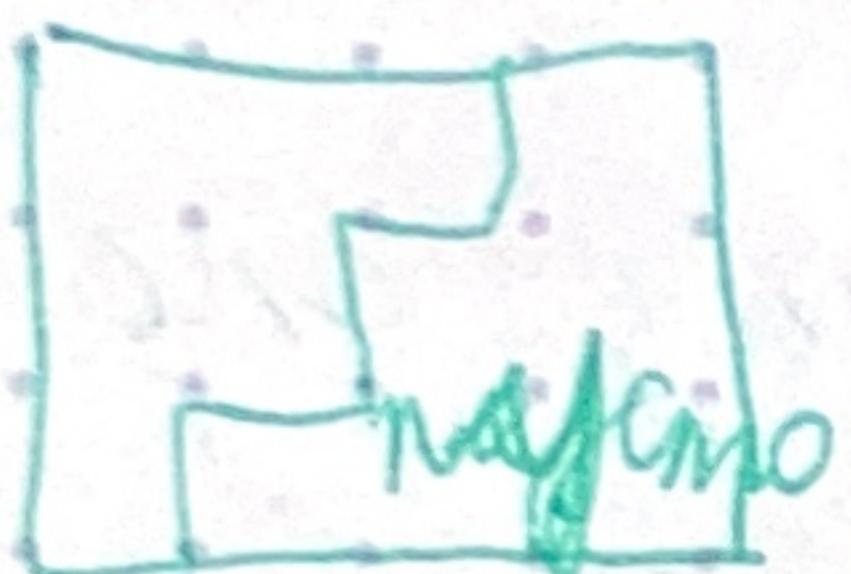
Динамічні масиви

Онр масив наз. динамічний вміс, який бує онр Φ_j дейсвуючим на ней монг.



! за конкретное число принадлежать Φ_j из Φ масивів получ. моментні вміси.

Анасториуссо оп. никомианский вибес (блеск, блеск)
! Вибес никомианский вибес никакибе



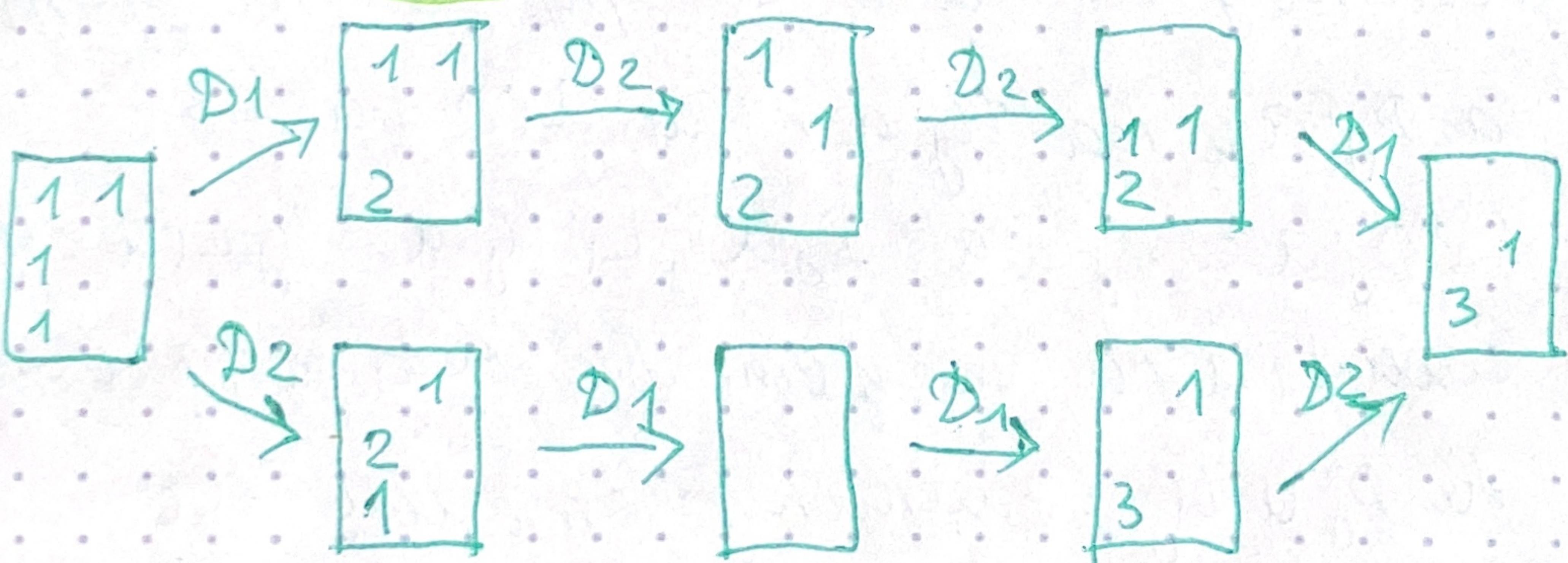
Onp. Bunomisius =
nionisius skuz u Biebo.

! из *Fusacilia* и *gp. сумомист*

0	0	
0	0	33
0	12	0
3	0	0

$$\lambda_1 > \lambda_2 > \dots$$

Thierry



Негиоменіє Резулюмам D-(L-) ініомінг
нє забицімом борора віл. ініомк. ones.

Δ Φοκαίμειν για Φ-γνήσιμεσιν.

Cypræi ö; uscognitū nascit L. niomisib.

Его 2-упомянутые бюджеты Сириомро;

еро сподобившися висвітлити зміни в місцевому житті та в місцевому розвитку.

Суммай $\mathbf{1}$: массив а произволен, пусть

$a^1 = L_{ik} - L_{ij}$ будем L -момент. Тогда

$\Phi_{jm} - \Phi_{ji} a = \cancel{L_{ik}}$ способ умножить а вниз.

Тогда $\underbrace{L_{ik} - L_{ij}}_{\cancel{L_{ik}}} (\Phi_{jm} - \Phi_{ji} a)$ бикомент.

$\Phi_{jm} - \Phi_{ji} a$

$= (L_{ik} - L_{ij})^{-1} L_{ik} - L_{ij} \Phi_{jm} - \Phi_{ji} a =$

$= (R_{ij} - R_{ik}) \Phi_{jm} - \Phi_{ji} (L_{ik} - L_{ij} a)$

Суммай 0

не завис. от способа умножения а вниз не завис. от

способа $\Phi_{jm} - \Phi_{ji}$ \blacktriangleleft

Строчная развертка Φ -моментных массивов и таблицы Тома.

1	1	1
4		
3	1	0

2		1
2	2	2
1	1	2

1	2	3	3	9
2	2	3	3	4
1	1	4		

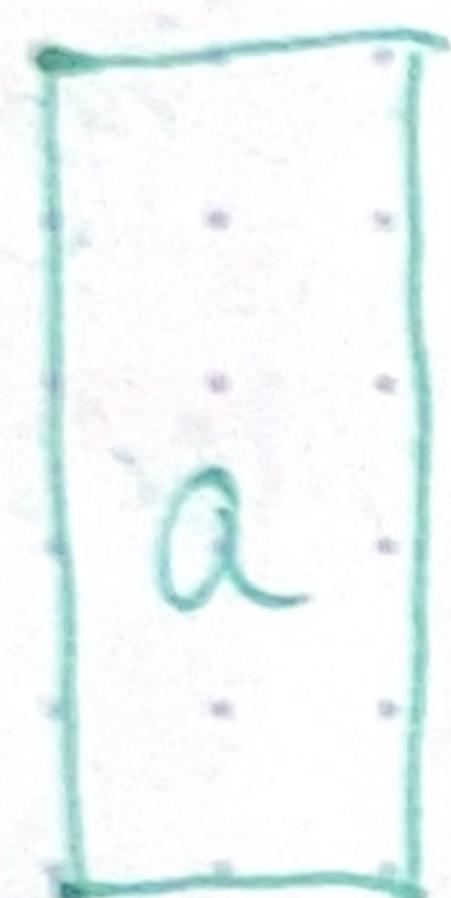
Условие полноты массива вниз:

= это диагр. Юнга, и она полустандарт!!!
подробнее заполн. $1, 2, \dots, n$

Действие симметрич. групп S_n на LR-моментах.

$S_n = \{ \text{бес. непр. снт-ва } \{1, 2, \dots, n\} \}$

$|i, i+1\rangle$ нынайдаш? a -надыр



$a_i > a_{i+1}$

(a_1, \dots, a_n) - симметрия

$|i, i+1\rangle a = R_i^{a_i - a_{i+1}}$

$a_i > a_{i+1}$

$a_i < a_{i+1}$

$|i, i+1\rangle a = L_i^{a_{i+1} - a_i}$

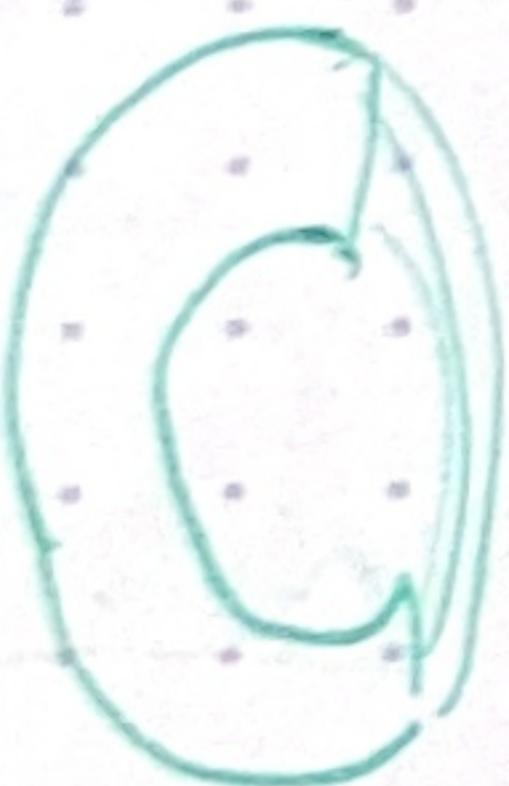
$(|i, i+1\rangle)^2 = Id$

нрн $|K-i\rangle > 2$

$|i, i+1\rangle |K_{K+1}\rangle =$

$= |K, K+1\rangle |i, i+1\rangle$

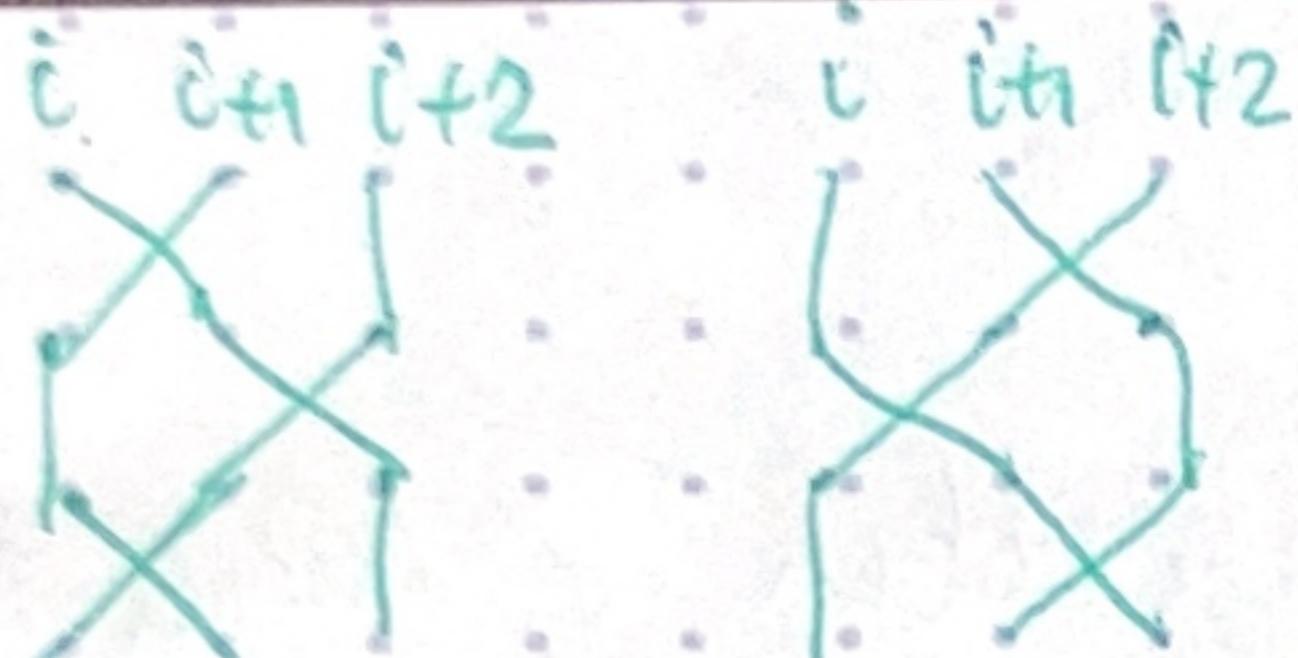
! скелеты надыр в квадрате!



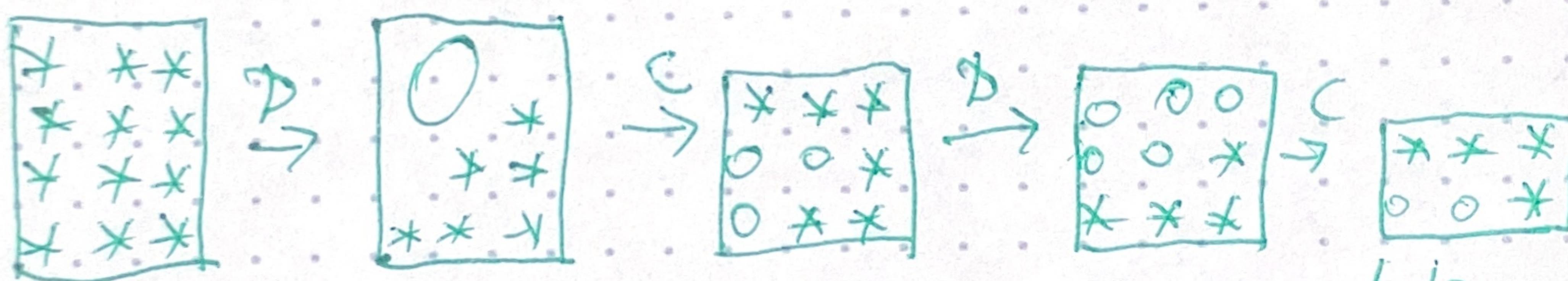
многи нары = симметрия верхний
своб. чар в симметрии

Несимм. нарасор. на "кошык" не забы-
ти несома скелети. Османелеси ровно
 $|a_i - a_{i+1}|$ чары, ком. и бүлүптүн симметрия
 $|i, i+1\rangle$

Для задания геномбии S_n ғосян-заган
геномбие бар $|i, i+1\rangle_{i, m}$ 2-акынчылык
бен. Галкын көрүн. и соомы 100 $S_i S_{i+1} S_i = S_{i+1} S_i S_i$



Р18 проверки соотн. кос суммаем массив трехсторонней диагонали. Если упомянут. вниз Δ и цикл сдвиг C ($C \in \Delta$ каскад. с $L_i, L_{i+1}, R_i, R_{i+1}$)



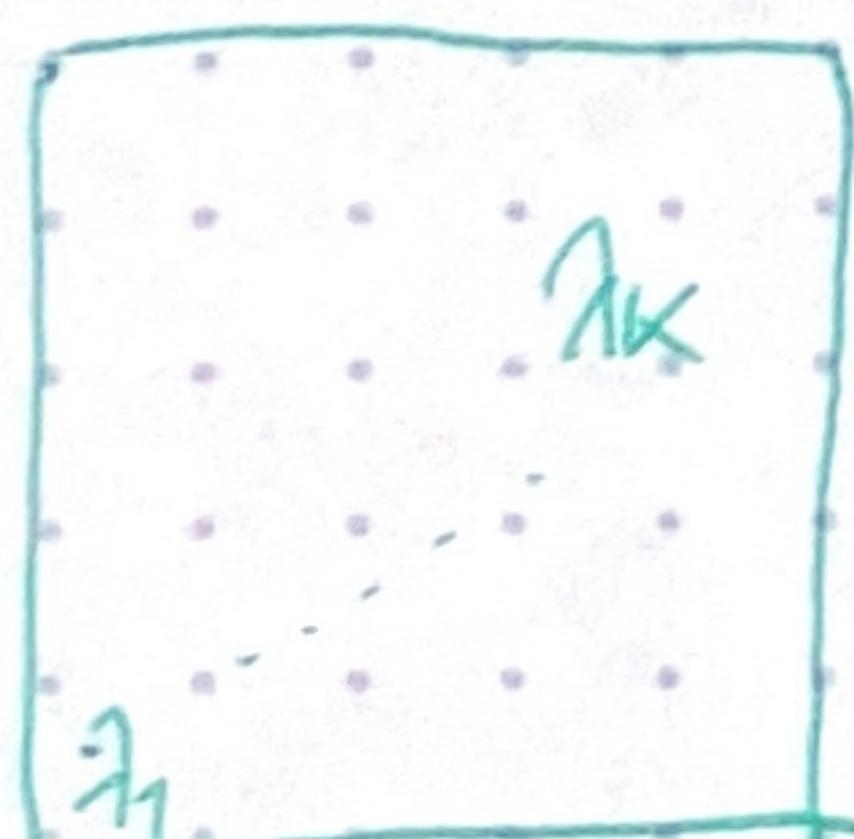
нижние строки можно вычесть! $\downarrow \Delta$

соотн. кос не перест. a_i, a_{i+1}, a_{i+2} $\begin{matrix} * \\ * \\ * \end{matrix}$
т.е. выполняется!

Где брать итерации Шура?

$$x_1 > x_2 > \dots > x_k \quad (k \leq n \leq m)$$

Берём биномии, массив и его



орбиту под геномибами
 L_i, R_i . Все полу-массивы
будут Δ -нормализованы.

Все Δ -нормальные массивы пройдут Δ и будут полуцены. На этапе из-за массивов

действует группа S_n .

Строим многочлен χ из массива $\chi_{i,j}$ из
в столбце i ему есть x_i . Доказываем
действие S_n на χ изоточен симметрии
биквадрат с $SSUT$ на это совп. с S_2 .

Задача. Пусть мы склеили массив в кольцо,
то есть отождествили нижнюю и верхнюю
границы прямоугольника. Докажите, что для
вертикального устойчивого паросочетания
с переходом через линию склейки результат
не зависит от того, в каком месте проходит
эта линия.