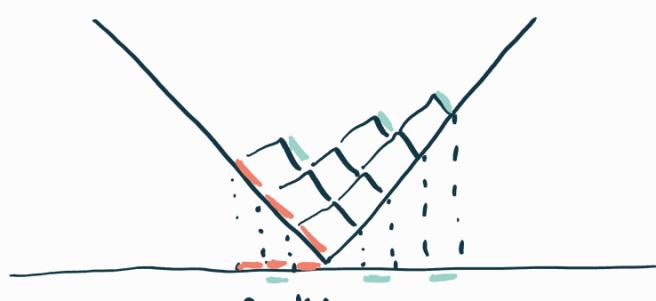
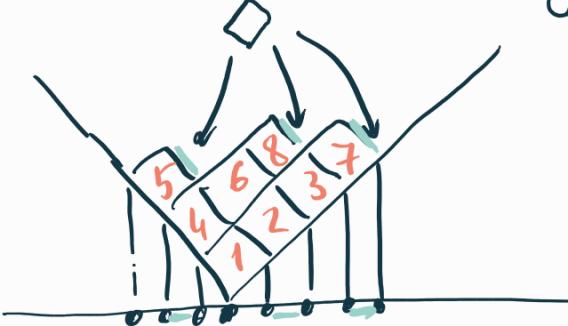


Всего путей  $\binom{2n}{n}$ , из них подсчитываются выше только граничные  
 $\binom{2n}{n+1}$

$$N = \lambda_1 + \lambda_2 + \dots + \lambda_k \quad \lambda_1 \geq \lambda_2 \geq \dots \geq \lambda_k \quad \text{диаграмма Юнга}$$

$\lambda_1$	1	2	3	7
$\lambda_2$	4	6	8	
$\lambda_k$	5			

Графартия таблица (Юнга) —  
— расстановка чисел от 1 до  $N$  в клетках  
диаграммы, возрастающая по строкам  
и по столбцам



Кивалентное загадка. Частички стартуют в ячейках  $0, \dots, k-1$   
и за  $N$  сдвигов оканчиваются в ячейках  $l_k, \dots, l_1$  (относительное положение частичек сохраняется). Сколько всего таких протоколов перенесения?

Трюк Индиффина: ответ равен

$$(0) \sum_{\delta \in S_k} \text{Sign } \delta \cdot \binom{N}{l_{\delta(1)}-k+1, l_{\delta(2)}-k+2, \dots, l_{\delta(k)}}$$

Мультиинвариантный коэффициент

$$\binom{N}{a_1, \dots, a_k} = \frac{N!}{a_1! \dots a_k!}$$

$$(N = a_1 + \dots + a_k)$$

$\sigma = \text{id}$ :  $\begin{pmatrix} N \\ l_1, l_2, \dots, l_k \end{pmatrix}$  — кол-во протоколов перенесение частич.  $0 \rightarrow l_k$   
 $1 \rightarrow l_{k-1}$   
 $\vdots$   
 $k-1 \rightarrow l_1$   
(без требования на обмены)

$\sigma$  правильн.:  $\begin{pmatrix} N \\ l_{\delta(1)}, \dots, l_{\delta(k)} \end{pmatrix}$  — кол-во протоколов перенесение частич.  
 $0 \rightarrow l_{\delta(k)}$   
 $1 \rightarrow l_{\delta(k-1)}$   
 $\vdots$   
 $k-1 \rightarrow l_{\delta(1)}$

Заметим, что в случае  $(\heartsuit)$  сокращаются все "плохие" протоколы с обменами

"Плохие" протоколы бывают на пары: выбрать "самый первый" момент, когда координаты каких-то двух частич. совпадут и после этого обменять их траектории

"Хорошие" (без обменов) протоколы есть.  $\sigma = \text{id}$

$$\begin{aligned}
(\heartsuit) \quad & \sum_{\sigma} \text{sign } \sigma \cdot \frac{N!}{(l_{\delta(1)} - k+1)! \dots (l_{\delta(k)})!} = \\
&= \frac{N!}{l_1! \dots l_k!} \sum_{\sigma} \text{sign } \sigma \cdot l_{\delta(1)}^{k-1} \cdot l_{\delta(2)}^{k-2} \dots l_{\delta(k)}^1 \\
&= \frac{N!}{l_1! \dots l_k!} \left| \begin{array}{cccccc} l_1^{k-1} & l_2^{k-1} & \dots & l_k^{k-1} \\ l_1^{k-2} & l_2^{k-2} & \dots & l_k^{k-2} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ l_1^1 & l_2^1 & \dots & l_k^1 \end{array} \right| = \text{Вандермонд} \\
&= \frac{N!}{l_1! \dots l_k!} \prod_{i < j} (l_i - l_j)
\end{aligned}$$

Как известно от перенесения  
 $l_1, \dots, l_k$ , обнуляется при  $l_i = l_j$ ,  
значит, делится на  $\prod(l_i - l_j)$

Формула Робинсона - Юнга. Кон-бо стандартных подмнж.,  
кообр. диаграмме Юнга ( $\lambda_1 \geq \dots \geq \lambda_k$ ), явно

$$\frac{N!}{l_1! \dots l_k!} \cdot \prod_{i < j} (l_i - l_j) \quad \left( \begin{array}{l} \text{Здесь } N = \lambda_1 + \dots + \lambda_k \\ l_i = \lambda_i + k - i \end{array} \right)$$

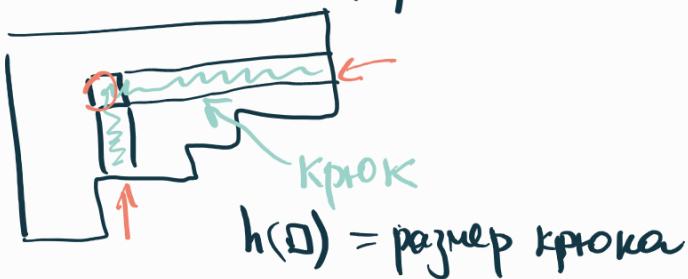
(Доказательство  
Zeilberger'a, 1983)

Формула кроков (Frame - Robinson - Thrall, 1954)

Кон-бо стандартных подмнж.,  
кообр. диаграмме Юнга ( $\lambda_1 \geq \dots \geq \lambda_k$ ), явно

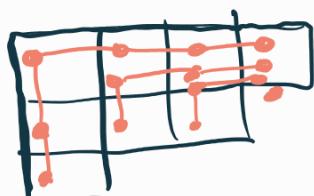
$$\frac{N!}{\prod h(\square)}$$

Диаграммы



Можно проверить:  $l_1! \dots l_k! = \prod h(\square) \cdot \prod_{i < j} (l_i - l_j)$

Достаточно проверить, что  $\forall i: l_i! = \prod_{j > i} (l_i - l_j) \cdot \prod_{1 \leq j \leq \lambda_i} h(\square)$



$$l_i = \lambda_i + k - i$$