

10. Колеблаторна перестановка.

1. Слова вершины и коммутационной ~~координатной~~ ~~размерности~~ ~~разности~~ фре.

• 1) Напомним, что если мы в коммутационной фре возьмем $a_n = b_n = 1$, $n \geq 1$; $a_0 = 0$, $b_0 = 1$, то мы получим шара Белла B_n - количество способов разбить n -элементное множество на блоки (непустые подмножества непересекающихся непустых подмножеств, объединение кот. дает нам все n -элементное множество). Если же мы в качестве b_k возьмем t^k , то мы в разложении функции

$$H(x, t) = \sum_{n=0}^{+\infty} \left(\sum_{k=0}^n \left\{ \begin{matrix} n \\ k \end{matrix} \right\} t^k \right) \frac{x^n}{n!}$$

коэффициентов при $t^k \frac{x^n}{n!}$ получим т.н. шара Стирлинга 2^{nd} рода - количество способов разбить n -элементное множество ровно на k блоков. Напомним, если мы в качестве

коэффициентов $a_n = x_n$ - возьмем x_n , то мы

в разложении
$$H(x, t) = \sum_{n=0}^{+\infty} \left(\sum_{k=0}^n t^k B_{n,k}(x_1, \dots, x_{n-k+1}) \right) \frac{x^n}{n!}$$

получим в качестве коэффициентов при $t^k \frac{x^n}{n!}$ т.н. полномышля

Белла
$$B_{n,k}(x_1, \dots, x_{n-k+1}) = \sum_{\substack{k_1 + \dots + k_{n-k+1} = k \\ k_1 + \dots + (n-k+1)k_{n-k+1} = n}} \frac{n!}{k_1! \dots k_{n-k+1}!} \left(\frac{x_1}{1!} \right)^{k_1} \dots \left(\frac{x_{n-k+1}}{(n-k+1)!} \right)^{k_{n-k+1}}$$

коэффициентов при $x_1^{k_1} \dots x_{n-k+1}^{k_{n-k+1}}$ которых дают нам количество способов разбить n -элементное множество ровно на k блоков, таких, что в разбиении присутствуют:

- ровно k_1 блок мощности 1 (т.е. столько элементов, равных 1), ...

- ...
- ровно k_{n-k+1} блок мощности $n-k+1$

2) Теперь предположим, что мы хотим не просто разбить n -мнво на блоки, а ^{хотим} разбить его на блоки, а затем ушищаем упорядочить все эти в каждом блоке разбиения. Мы знаем, что \sum

$$a_n = (n-1)!, \quad n=1, 2, \dots, \quad a_0=0,$$

способов ушищаем упорядочить n -элементное мнво

Тогда, взев в комбинаторной фме $b_n=1, n=0, 1, 2, \dots$

и $a_n = (n-1)!, n=1, 2, \dots; a_0=0$, мы получим

$$A(x) = a_0 + a_1 \frac{x^1}{1!} + a_2 \frac{x^2}{2!} + \dots = e^{x + \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{3} + \dots} = e^{\ln \frac{1}{1-x}}$$

• Еще раз: если $\frac{1}{1-x} = 1 + x + x^2 + \dots + x^n + \dots$, то; по
сприво бравание формальных степенных рядов,

$$\int \frac{1}{1-x} dx = x + \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{3} + \dots + \frac{x^n}{n} + \dots$$

Но: $\int_0^x \frac{dt}{1-t} = \ln \frac{1}{1-x}$ • $(\ln \frac{1}{1-x})' = -(\ln(1-x))' = -\frac{1}{1-x}(-1) = \frac{1}{1-x}$.

$$\Rightarrow \ln \frac{1}{1-x} = x + \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{3} + \dots + \frac{x^n}{n} + \dots$$

Но тогда $A(x) = \frac{1}{1-x} = 1 + 1! \frac{x^1}{1!} + 2! \frac{x^2}{2!} + \dots + n! \frac{x^n}{n!} + \dots \Rightarrow$

\Rightarrow имеем $n!$ способов разбить всеми возможными способами n -элементное мнво на блоки, а затем ушищаем упорядочить эти в каждом блоке.

• Но: мы знаем, что $n!$ - это колво всех возможных перестановок n -элементного мнва. Следовательно, мы считали колво всех перестановок n -элементного мнва. Почему это так?

• 1. Ну действительно, \forall перестановка есть, по сприво, несо-

И количество всех ^{различных} операций есть $n!$ штук. 3

2. Но, мы знаем, что \forall перестановку можно записать в виде

2. Далее, мы знаем, что на языке S_n точек перестановок мы можем ввести бинарную операцию — композицию этих перестановок. Например, если

$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 3 & 4 & 1 \end{pmatrix}; \quad \tau = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 4 & 3 & 2 & 1 \end{pmatrix}, \quad \text{то}$$

$$\sigma \circ \tau \stackrel{\text{def}}{=} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 1 & 4 & 3 & 2 \end{pmatrix}; \quad \tau \circ \sigma \stackrel{\text{def}}{=} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 3 & 2 & 1 & 4 \end{pmatrix}.$$

И мы знаем, что множество всех перестановок с введенной на нем операцией композиции образует (некоммутативную) группу S_n .

3. Наконец, мы знаем, что \forall перестановку мы можем представить (записать) в виде приме более простых перестановок — т.е. циклов. Например,

$$\sigma = (1234) = (2341) = (3412) = (4123)$$

$$\tau = (14)(23) = (23)(14) = (41)(23) = (41)(32) = \dots$$

А что же это означает? А это и означает, что мы, по сути, разбиваем n -элементное множество на блоки

(непустые попарно непересекающиеся неупорядоченные подмножества, объединение кот. дает нам все n -мнво), а

затем задаем циклическую структуру в \forall блоке

(т.е. циклически упорядочиваем эти элементы в блоке) \Rightarrow

$\Rightarrow n!$ — число всех перестановок — и есть число ~~способов~~ всех возможных способов совершить упомянутое действие.

в) Это, все, конечно же, замечательно, но мы этот результат получили ранее из других, совершенно элементарных соображений, и использование коммутационной функции для получения такого результата выглядит довольно смешно. Но: сделаем теперь следующий шаг - а именно, выберем такие

$$a_n = (n-1)!, \quad b_k = t^k$$

Тогда, согласно общей теории, коэфф при $t^k x^n/n!$ в разложении производящей функции

$$\bar{Q}(x,t) = \sum_{n=0}^{\infty} \left(\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} t^k \right) \frac{x^n}{n!} = \sum_{n=0}^{\infty} \left(\sum_{k=0}^n a_{(n,k)} t^k \right) \frac{x^n}{n!}$$

↙ с малыми

дадут нам число способов разбить n -элементное множество равно на k блоков, а затем численно упорядочить эти k в k -блоке. На языке перестановки это есть число перестановки, имеющих ровно k циклов!

И называют эти числа $\binom{n}{k} \equiv c(n,k)$ числами Стирлинга 1^{го} рода. Далее поговорим об этих числах поподробнее.

2. Числа Стирлинга 1^{го} рода.

1) Во-первых, из коммутационной функции мгновенно получаем производящую функцию для этих чисел:

$$\bar{Q}(x,t) = e^{t \cdot \ln \frac{1}{1-x}} = \left(\frac{1}{1-x} \right)^t = \frac{1}{(1-x)^t}$$

Имея эту производящую функцию, мы можем получать огромное число свв чисел Ст. 1^{го} рода.

2) В частности, мы можем вывести явную формулу

меньше для этих иссл.

а) Прежде чем это делать, установим самые простые гранич. условия об этих иссл, кот. потом попытаем наш гранич. условия подогнать для наших рекурр. соотношений:

- Очевидно, что $c(0,0) = 1$ — ~~по условию задачи~~ ^{по условию}

- Далее, ясно, что $c(n,0) = 0, n > 0$ — ~~некие нулевые~~ ^{лишь на 0 блоков разл.}

- Наконец, покажем, что $c(n,k) = 0 \quad \forall k > n$.
 Далее, очевидно, что $|c(n,k)| = 1$ — это — самые возможные значения для $c(n,k)$ (если нет отрицательных значений)

б) Теперь:
$$\bar{C}(x,t) = \sum_{n=0}^{+\infty} \left(\sum_{k=0}^n c(n,k) t^k \right) \frac{x^n}{n!} = \sum_{n=0}^{+\infty} c_n(t) \frac{x^n}{n!}$$

Про дифференцируем это равно по x :

$$\frac{\partial \bar{C}}{\partial x} = \sum_{n=1}^{+\infty} c_n(t) \frac{x^{n-1}}{(n-1)!} = \sum_{n=0}^{+\infty} c_{n+1}(t) \frac{x^n}{n!}$$

С другой стороны,

$$\bar{C}(x,t) = \frac{1}{(1-x)^t} \Rightarrow \frac{\partial \bar{C}}{\partial x} = \frac{t}{(1-x)^{t+1}} = \frac{t}{(1-x)} \bar{C}(x,t) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow (1-x) \frac{\partial \bar{C}}{\partial x} = t \cdot \bar{C}(x,t) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow (1-x) \sum_{n=0}^{+\infty} c_{n+1}(t) \frac{x^n}{n!} = t \cdot \sum_{n=0}^{+\infty} c_n(t) \frac{x^n}{n!} \Leftrightarrow$$

$$\Rightarrow \sum_{n=0}^{+\infty} c_{n+1}(t) \frac{x^n}{n!} = \underbrace{\sum_{n=0}^{+\infty} (n+1) \cdot c_{n+1}(t) \frac{x^{n+1}}{(n+1)!}}_{\sum_{n=0}^{+\infty} n \cdot c_n(t) \frac{x^n}{n!}} + t \sum_{n=0}^{+\infty} c_n(t) \frac{x^n}{n!}$$

$$\Rightarrow (*) \quad \boxed{c_{n+1}(t) = n \cdot c_n(t) + t \cdot c_n(t)} \quad , n=0,1,2,\dots$$

Тогда, $c_0(t) = \sum_{k=0}^0 c(0,k) t^k = c_0(0,0) = 1$;

$c_1(t) = 0 \cdot 1 + t \cdot 1 = t$;

$c_2(t) = 1 \cdot t + t \cdot t = t + t^2$

в) Получим из (*) рекурр. соотнош. на иссл $c(n,k)$.

$$\sum_{k=0}^{n+1} c(n+1, k) t^k = n \cdot \sum_{k=0}^n c(n, k) t^k + \sum_{k=0}^n c(n, k) t^{k+1}, \quad n=0, 1, \dots$$

$$\sum_{k=1}^{n+1} c(n+1, k) t^k = n \cdot \sum_{k=1}^{n+1} c(n, k) t^k + \sum_{k=1}^{n+1} c(n, k-1) t^k \Rightarrow$$

↘ по сдвигу индекса $c(n, k)$

$$\Rightarrow c(n+1, k) = n \cdot c(n, k) + c(n, k-1), \quad k=1, 2, \dots, n+1, \quad n=0, 1, 2, \dots$$

$$\oplus c(0,0)=1; \quad c(n,0)=0 \quad \forall n=1, 2, \dots; \quad c(n,k)=0 \quad \forall k > n$$

3) Давайте получим то же рекурр. соотношение из метода комбинаторных соображений.

а) Разобьем все ~~различные~~ перестановки $(n+1)$ -элементного алфа, содержащих k ушиков, на 2 блока:

- в 1^м блок мы поместим перестановки, в кот. этот $(n+1)$ содержится в ушкове длины 1;
- во 2^м блок мы поместим перестановки, в кот. этот $(n+1)$ содержится в ушках длины > 1 .

б) Очевидно, что в 1^м блоке содержится $c(n, k-1)$ перестановок.

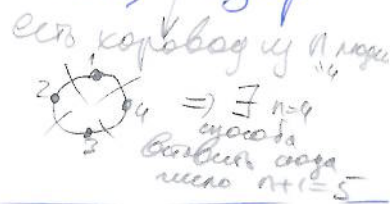
в) Во 2^м блоке: содержатся все перестановки, полученные добавлением $(n+1)$ го элфа в одну из k ушковых перестановки n -этого алфа, содержащего ровно k ушковых. Всего n -этих перестановок, содержащих ровно k ушковых, $= c(n, k)$. Но: для \forall такой перестановки:

она содержала k_i ушковых длины ~~k_i~~ ~~k_i~~ ~~ушковых длины~~ k_1, k_2, \dots, k_k , причем $k_1 + k_2 + \dots + k_k = k$ и $n_1 + n_2 + \dots + n_k = n$

(n_i могут быть повторяющимися числами, например $k=5: 1+1+1+2+2=7$)

Осталось заметить, что в n -й строке длины n :
 элемент $(n+1)$ может ветвиться ровно n раз различными способами \Rightarrow общее число способов ветвиться этот $(n+1)$ в перестановку n -элементов, содержащего ровно k циклов, равно

$$n_1 + \dots + n_k = n \Rightarrow \dots$$

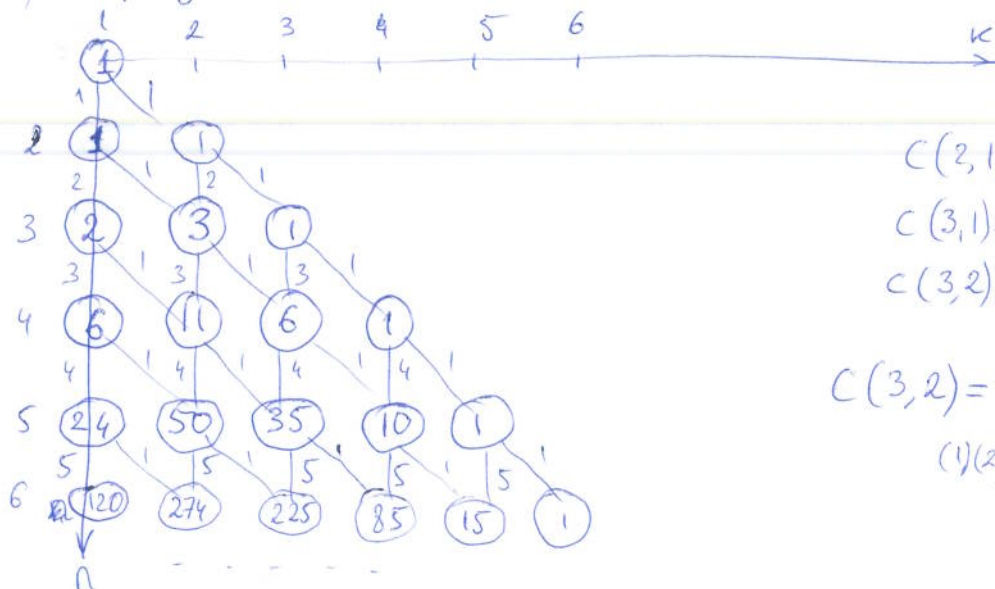


4) Приведем некоторые примеры и построим Δ -к на пути (n, k) для этих чисел:

а) Очевидно, $c(n, n) = 1$: это перестановка вида $(1)(2)\dots(n)$, т.е. просто тождественная перестановка.

б) Далее, $c(n, 1) = (n-1)!$ - число способов циклически упорядочить n -элементов.

в) Треугольник:

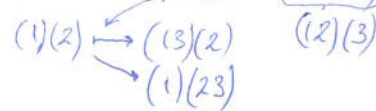


$$c(2, 1) = 1: (12); \quad c(2, 2) = 1: (1)(2)$$

$$c(3, 1) = 2: (123); (132);$$

$$c(3, 2) = 3: (12); (13); (23)$$

$$c(3, 2) = 2 \cdot c(2, 2) + c(2, 1)$$



5) Наконец, спом. производящей функции

$$\bar{C}(x, t) = \frac{1}{(1-x)^t}$$

можно получить и еще одно, треугольное поперечное соотношение для числа $c(n, k) = \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix}$.

а) Именно, $\bar{C}(x, t) = \sum_{n=0}^{+\infty} C_n(t) \frac{x^n}{n!} = \frac{1}{(1-x)^t}$.

Получим явное алгебраическое выражение для коэффициентов $C_n(t)$. Для этого воспользуемся, например, формулой бинома Ньютона

$$(1+x)^d = \sum_{n=0}^{+\infty} \frac{(d)_n}{n!} x^n = \sum_{n=0}^{+\infty} \frac{d \cdot (d-1) \cdot \dots \cdot (d-n+1)}{n!} x^n$$

Унас:
$$\sum_{n=0}^{+\infty} C_n(t) \frac{x^n}{n!} = \frac{1}{(1-x)^t} = (1+(-x))^{-t} =$$

$$= \sum_{n=0}^{+\infty} \frac{(-t) \cdot (-t+1) \cdot \dots \cdot (-t+n+1)}{n!} (-1)^n x^n = \sum_{n=0}^{+\infty} \frac{t \cdot (t+1) \cdot \dots \cdot (t+n-1)}{n!} x^n$$

Сравнивая коэффициенты при $\frac{x^n}{n!}$ в левой и правой частях этого равенства, получаем:

$$(**) \quad C_n(t) = \sum_{k=0}^n c(n,k) t^k = t \cdot (t+1) \cdot \dots \cdot (t+n-1) =: (t)_n^+ \equiv t^{\overline{n}}$$

т.н. возрастающее факториальное ~~число~~ ^{число}. Т.о., число Стирлинга 1^{го} рода - это коэффициенты в разложении возрастающего факториального числа $(t)_n^+$ по степеням t^k .

б) Теперь: числа $c(n,k) \equiv \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix}$ иногда наз. числами Стирлинга 1^{го} рода без знака. Наряду с этими числами, вводят также т.н. числа S . 1^{го} рода со знаком

$$s(n,k) := (-1)^{n-k} c(n,k) \equiv (-1)^{k-n} c(n,k)$$

Зачем они нужны?

Заменим в равенстве (***) $t \mapsto (-t) \Rightarrow$ получим:

$$C_n(-t) = \sum_{k=0}^n c(n,k) (-1)^k t^k = (-1)^n \cdot t \cdot (t-1) \cdot \dots \cdot (t-n+1) \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow \left| \begin{array}{l} \text{под факториальное} \\ \text{число} \end{array} \right. \text{ левую и правую часть на } (-1)^{n-k} \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow (-1)^n C_n(-t) = \sum_{k=0}^n s(n,k) t^k = t \cdot (t-1) \cdot \dots \cdot (t-n+1) =: (t)_n^- \equiv t^{\underline{n}}$$

\Rightarrow $s(n,k)$ - это коэффициенты в разложении убывающего

факториального числа по степеням t^k

в) Наконец, вспомним, что мера G 2^{∞} рода \int
 представим в разном виде $t^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \hat{S}(n,i) = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} \hat{S}(n,i) \Rightarrow$
 $t^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} S(n,k)$

Сравним с формулой

$$(t)_n = \sum_{k=0}^n s(n,k) t^k,$$

$$\Rightarrow t^n = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} \hat{S}(n,i) = \sum_{i=0}^n \frac{n!}{i!(n-i)!} \hat{S}(n,i) = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} \hat{S}(n,i)$$

видим, что мера $S(n,k)$ и $s(n,k)$ взаимно-обратны в следующем смысле:

$$\sum_{k=k}^n S(n,i) \cdot s(i,k) = \sum_{i=k}^n s(n,i) S(i,k) = \delta_{n,k} = \begin{cases} 1, & n=k \\ 0, & n \neq k. \end{cases}$$

$$(t)_n = \sum_{k=0}^n s(n,k) t^k = \sum_{k=0}^n s(n,k) \cdot \sum_{i=0}^k \binom{k}{i} (t)_i S(i,k) =$$

$$= \sum_{k=0}^n \left\{ \sum_{i=k}^n s(n,i) \cdot S(i,k) \right\} (t)_k \Rightarrow \dots$$

2) С алгебраической т. зрения: у нас имеются два различных базиса в пространстве функций:

- базис $1, t, t^2, t^3, \dots, t^n, \dots$ - степенной базис B_+

- базис $1, t, t(t-1), \dots, (t)_n = t \cdot (t-1) \cdot \dots \cdot (t-n+1)$ - т.н.

факториальный базис B_+

Тогда вот, матрицы S и s , составленные из меры \int 2^{∞} и 1^{∞} рода, являются матрицами перехода от одного базиса к другому:

$$B_+ = S \cdot B_-; \quad B_- = s \cdot B_+; \quad s S = S s = E -$$

единичной матрице.

б) Итак, мы с вами проанализировали функции $S(x,t)$ и $s(x,t)$

3. Цикловой индикатор перестановки.

1) Вновь вернемся к комбинаторной дрели и снова, по аналогии с задачей разбиения n -элементного мн-ва, рассмотрим ^(3-й) случай - когда

$$b_k = t^k, \quad a_k = (n-1)! \cdot x_n$$

(Комбинаторный смысл: сколько $(n-1)!$ способов циклически упорядочить n -элементное мн-во, а затем k_1 способами разбить на k_1 циклов то самое мн-во)
Тогда: совершенно аналогичные действия приведут нас к разложению вида

$$C(z, t) = \sum_{n=0}^{+\infty} \left(\sum_{k=0}^n t^k \cdot C_{n,k}(x_1, \dots, x_{n-k+1}) \right) \frac{z^n}{n!}, \quad \text{где}$$

$$C_{n,k}(x_1, \dots, x_{n-k+1}) = \sum_{\substack{k_1 + \dots + k_{n-k+1} = k \\ 1 \cdot k_1 + \dots + (n-k+1) \cdot k_{n-k+1} = n}} \frac{n!}{k_1! \dots (n-k+1)!} \cdot \left(\frac{x_1}{1}\right)^{k_1} \dots \left(\frac{x_{n-k+1}}{n-k+1}\right)^{k_{n-k+1}}$$

получаем, вводящие цикловыми аналогиями получаем Белла. Их комбинаторный смысл: коэф-ты при $x_1^{k_1} \dots x_{n-k+1}^{k_{n-k+1}}$

есть кол-во перестановок n -элементного мн-ва, имеющих ровно k циклов, в кот. имеются:

- k_1 циклов единичной длины
- k_2 циклов длины 2
- ...
- k_{n-k+1} циклов длины $n-k+1$.

т.е. кол-во перестановок n -элементного мн-ва $(k) \stackrel{\text{def}}{=} (k_1, \dots, k_n)$ (т.е. кол-во перестановок n -элементного мн-ва, имеющих заданную структуру разбиения)

2) На практике: чаще всего подобного рода подробное описание не требуется; точнее говоря, обычно за точным кол-вом k циклов следить не надо \Rightarrow вводит т.н. дополненный цикловой индикатор

$$\tilde{Z}_n(x_1, \dots, x_n) = \sum_{k=0}^n C_{n,k}(x_1, \dots, x_{n-k+1}) = \sum_{\substack{p(n): \\ k_1 + \dots + n \cdot k_n = n}} \frac{n!}{k_1! \dots k_n!} \left(\frac{x_1}{1}\right)^{k_1} \dots \left(\frac{x_n}{n}\right)^{k_n}$$

и просто цикловой индикатор

Комбинатор. смысл: $\tilde{Z}_n(x_1, \dots, x_n) = \sum_{p(n)} \frac{n!}{k_1! \dots k_n!} \left(\frac{x_1}{1}\right)^{k_1} \dots \left(\frac{x_n}{n}\right)^{k_n}$ - кол-во перестановок n -элементного мн-ва, имеющих любое разбиение

полагаю во всех фактах $t=1$.

11

Примеры: а) $\tilde{Z}_1(x_1) = x_1 \mapsto (1)$

б) $\tilde{Z}_2(x_1, x_2) = x_1^2 + x_2 \mapsto (1)(2); (12)$

в) $\tilde{Z}_3(x_1, x_2, x_3) = x_1^3 + 3x_1x_2 + 2x_3 \mapsto (1)(2)(3); (1,2); (13); (23); (132); (123)$

г) $\tilde{Z}_4(x_1, x_2, x_3, x_4) = x_1^4 + 6x_1^2x_2 + 3x_2^2 + 8x_1x_3 + 6x_4$

3) Вопрос: а как вычислять эти универсальные индексы?

Ответ: вновь, пользуясь производящей функцией, получив для них рекуррентные соотношения.

а) $C(x) = \sum_{n=0}^{+\infty} \tilde{Z}_n(x_1, \dots, x_n) \frac{x^n}{n!} = e^{x_1x + x_2 \frac{x^2}{2!} + x_3 \frac{x^3}{3!} + \dots + x_n \frac{x^n}{n!} + \dots}$

Продифференцируем обе части этого равенства по x :

б) $C'(x) = \sum_{n=0}^{+\infty} \tilde{Z}_n(x_1, \dots, x_n) \frac{x^{n-1}}{(n-1)!} = \sum_{n=0}^{+\infty} \tilde{Z}_{n+1}(x_1, \dots, x_{n+1}) \frac{x^n}{n!}$

в) Слева: $C(x) \cdot [x_1 + x_2x + x_3x^2 + \dots + x_nx^{n-1} + \dots] =$
 $= [\tilde{Z}_0 + \tilde{Z}_1(x_1) \frac{x}{1!} + \tilde{Z}_2(x_1, x_2) \frac{x^2}{2!} + \dots + \tilde{Z}_n(x_1, \dots, x_n) \frac{x^n}{n!} + \dots]$

$\cdot [x_1 + x_2 \frac{x}{1!} + x_3 \frac{x^2}{2!} + \dots + x_n \frac{x^{n-1}}{(n-1)!} + \dots]$, где $\tilde{x}_{k+1} = \tilde{Z}_k \cdot x_{k+1} \cdot k!$

г) Переменная стоящая справа экспоненте произв. функц, получим:

$$\tilde{Z}_{n+1}(x_1, \dots, x_{n+1}) = \sum_{k=0}^n \tilde{x}_{k+1} \binom{n}{k} \tilde{Z}_{n-k}(x_1, \dots, x_{n-k}) =$$
$$= \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x_{k+1} \tilde{Z}_{n-k}(x_1, \dots, x_{n-k}) = \tilde{Z}_{n+1}(x_1, \dots, x_{n+1})$$

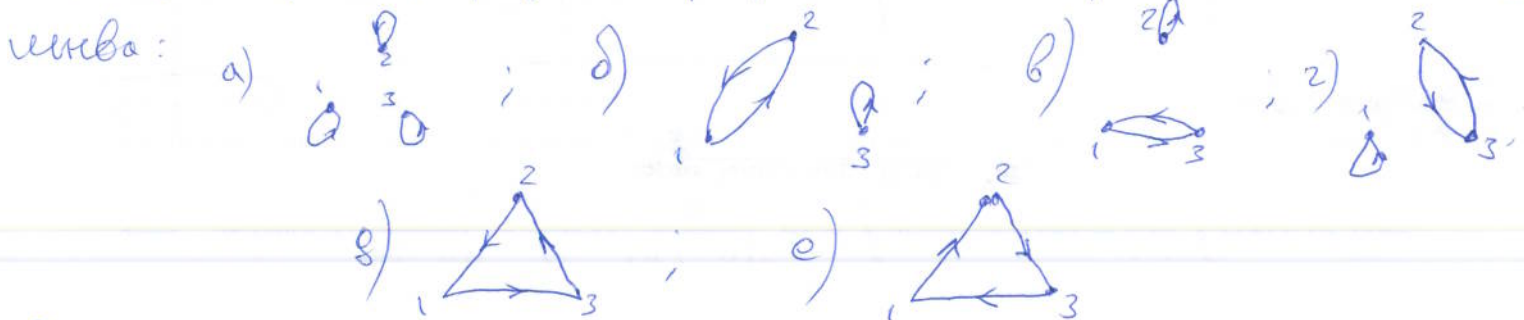
д) Пример: $\tilde{Z}_5 = x_1 \tilde{Z}_4 + 4x_2 \tilde{Z}_3 + 12x_3 \tilde{Z}_2 + 24x_4 \tilde{Z}_1 + 24x_5 \tilde{Z}_0 =$
 $= x_1(x_1^4 + 6x_1^2x_2 + 3x_2^2 + 8x_1x_3 + 6x_4) + 4x_2(x_1^3 + 3x_1x_2 + 2x_3) + 12x_3(x_1^2 + x_2) + 24x_4x_1 + 24x_5$
 $= x_1^5 + 10x_1^3x_2 + 15x_1x_2^2 + 20x_1^2x_3 + 20x_2x_3 + 30x_1x_4 + 24x_5$

4. Перестановки без единичных циклов.

1) С помощью цикловых индексов, а также с пом. произв. функции $C(x, t) = \sum_{n=0}^{+\infty} \left(\sum_{k=0}^n t^k C_{n,k}(x_1, \dots, x_{n-k+1}) \right) \frac{x^n}{n!}$

можно решать огромное число комбинаторных задач связанных с перестановками n -элементов. В качестве характерного примера рассмотрим задачу подсчета всех перестановок, в кот. отсутствуют единичные циклы. (т.е. задача о беспорядках - ни один из элементов в результате действия перестановки не оказался на своем месте).

2) Пример: Изобразим графически все перестановки 3-элементов:



Видно, что среди $3! = 6$ перестановок лишь $D_3 = 2$ перестановки не содержат единичных циклов.

3) Мы сразу будем рассматривать более общую задачу - найти число $d(n, k)$ перестановок, не содержащих циклов единичной длины и состоящих ровно из k циклов длины ≥ 2 . Совершенно очевидно, что этот случай отвечает следующим значениям x_1, \dots, x_n :

$x_1 = 0$ (запрещаем брать циклы длины 1)
 $x_2 = \dots = x_n = 1$ (и берем k циклов длины ≥ 2)

Тогда: $C_{n,k}(0, 1, \dots, 1) = d(n, k)$; а $C_{n,k}(x_1, \dots, x_n) = \sum_{k=0}^n \left(\sum_{\lambda \vdash k} t \cdot (0 \cdot x_1 + 1 \cdot \frac{x_2^2}{2} + 1 \cdot \frac{x_3^3}{3} + \dots) \right)$

$$= e^{t \cdot (\ln \frac{1}{1-x} - x)} = \boxed{\frac{e^{-tx}}{(1-x)^t} = d(x,t)} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \boxed{\bar{c}(x,t) = \frac{1}{(1-x)^t} = e^{tx} \cdot d(x,t)}$$

4) Последнее равно, связывающее производящую функцию $C(x,t)$ для всех ~~перестановок~~ ^{циклов} с длиной $= k$, и производящую функцию $d(x,t)$ для всех перестановок с длиной $= k$, длина кот. ≥ 2 , имеет очевидный комбинаторный смысл с т. зрения при переписывании экспоненц. произв. функции: e^{tx} - это производящая функция, отвечающая равно k циклов единичной длины:

$$e^{tx} = 1 + t \cdot \frac{x^1}{1!} + 1 \cdot t^2 \cdot \frac{x^2}{2!} + \dots + 1 \cdot t^n \cdot \frac{x^n}{n!} + \dots$$

(смысл: брать слово из n букв и представлять его как при n циклов единичной длины; очевидно, в это слово входят n букв, $v_n = 1$ числом способов).

д) Тогда: то число $c(n,k) = \binom{n}{k}$ способов получить перестановку из n букв, состоящую ровно из k циклов, = число способов совершить след. действие: брать n -буквенное слово, разбить его на 2 блока $\binom{n}{i}$ числом способов, затем в 1-м блоке, состоящем из i букв, $v_i = 1$ способом построить i циклов единичной длины, а во 2-м блоке построить $d(n-i, k-i)$ способами на $(n-i)$ -буквенном слове $(k-i)$ циклов длины $\geq 2 \Rightarrow$

$$\Rightarrow \boxed{\binom{n}{k} = c(n,k) = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} d(n-i, k-i)}$$

\Rightarrow по формуле обращения

$$\Rightarrow \boxed{d(n,k) = \sum_{i=0}^n (-1)^i \binom{n}{i} \binom{n-i}{k-i}}$$

- связь между числами Ст. (20 параграф)

6) Другое число $d(n, k)$ к-го предпоследнего уровня | 14
Ступенчатая 1-го рода.

2) Если представляется произвольная функция

$$\bar{C}(x, t) = \sum_{n=0}^{+\infty} c_n(t) \frac{x^n}{n!}, \quad d(x, t) = \sum_{n=0}^{+\infty} d_n(t) \frac{x^n}{n!}, \quad \text{то}$$

$$\bar{C}(x, t) = e^{xt} \cdot d(x, t) \Leftrightarrow c_n(t) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} t^k \cdot d_{n-k}(t) \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow d_n(t) = \sum_{k=0}^n (-1)^k t^k c_{n-k}(t)$$

5) Зная произвольную функцию $d(x, t)$, можно, наоборот, можно найти, как это было сделано для функции $\bar{C}(x, t)$, получить рекурр. соотнош. для $d_n(t)$ и $d(n, k)$.

а) $d(x, t) = \frac{e^{-xt}}{(1-x)^t}; \quad \frac{\partial d}{\partial x} = -t \cdot d + \frac{t}{1-x} \cdot d = \frac{tx}{1-x} d(x, t)$

$$\Leftrightarrow \sum_{n=0}^{+\infty} d_{n+1}(t) \frac{x^{n+1}}{n!} = \sum_{n=0}^{+\infty} d_{n+1}(t) \frac{x^{n+1}}{n!} + \sum_{n=0}^{+\infty} t \cdot d_n(t) \frac{x^{n+1}}{n!} \Leftrightarrow$$

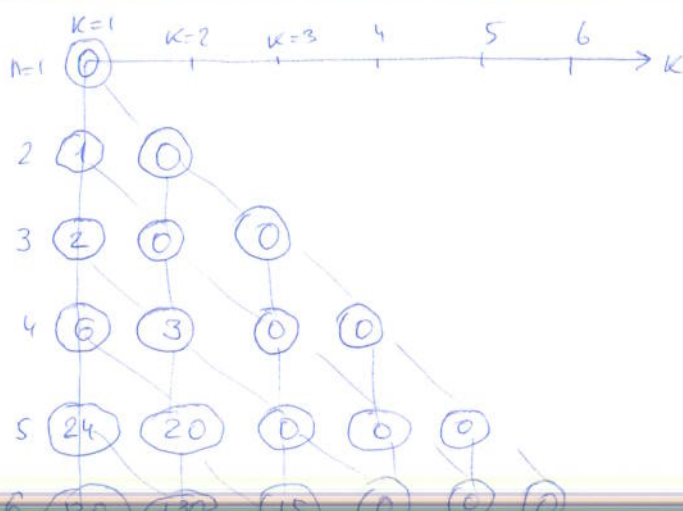
$$\sum_{n=0}^{+\infty} n \cdot d_n(t) \frac{x^n}{n!} \quad \sum_{n=0}^{+\infty} n \cdot t \cdot d_n(t) \frac{x^n}{n!}$$

$$\Leftrightarrow d_{n+1}(t) = n \cdot d_n(t) + n \cdot t \cdot d_n(t) \quad n=1, 2, \dots; \quad d_0 = 1; \quad d_1 = 0.$$

б) Два рекурр.: $d_n(t) = \sum_{k=0}^n d(n, k) t^k \Rightarrow$

$$\Rightarrow d(n+1, k) = n \cdot d(n, k) + n \cdot d(n-1, k-1)$$

в) Треугольник:



6) Теперь, как и раньше, мы мгновенно решим задачу о беспорядках - задачу о подходе кива D_n перестановок, не имеющих единичных циклов.

а) Очевидно, что $D_n = \sum_{k=0}^n d(n, k) = d_n(1)$, где $d_n(t) = \sum_{k=0}^n d(n, k) t^k$

\Rightarrow (1): Рекуррентное соотношение:

$$D_{n+1} = n \cdot [D_n + D_{n-1}], \quad D_0 = 1, \quad D_1 = 0$$

(2): Производящая функция:

$$D(x) = d(x, 1) = \frac{e^{-x}}{1-x}$$

(3): Связь с производящей функцией $c(x)$ для числа $c_n = n!$ всех перестановок:

$$D(x) \cdot e^x = \frac{1}{1-x} = c(x) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow n! = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \cdot D_{n-k} \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow D_n = \sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} (n-k)! \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow D_n = n! \left[1 - \frac{1}{1!} + \frac{1}{2!} - \frac{1}{3!} + \dots + \frac{(-1)^n}{n!} \right] \approx \frac{n!}{e} =: n_i$$

т.н. субфакториалы. (Кнут и Ко).

б) Очевидно, что субфакториалы "похожи" на обычные факториалы тем же, как приведенные числа Γ -1^{го} рода - на обычные числа Γ -1^{го} рода.

в) Числа D_n встречаются в среднемном поведении шварных ошешивающих задач по последовательности

Исторически они впервые появились в 1708г.:

P. Montmort (П. Монмор) рассматривал ~~раз~~ 2 колоды карт, по n штук в каждой, и поставил задачу о ^{подсчете} ~~расширении~~ ~~таких~~ ~~колод~~, ~~при~~ ~~которых~~ ~~они~~ ~~бы~~ ~~не~~ ~~повто-~~ ~~рятся~~ ~~в~~ ~~картах~~ ~~1^й~~ ~~колоды~~ ~~при~~ ~~смещении~~ ~~одной~~ ~~колоды~~ ~~на~~ ~~n~~ , но одинаковое количество карт (т.н. задача о смещениях - displacements)

г) Двойственная ей задача: если n писем ^(целая) случайным образом ^(подобрать и посылать) разложить в n различных конвертов, ^(n конвертов) то какова ~~вероятность~~ ^{вероятность} ~~что~~ ~~какое-то~~ ^{какое-то} письмо попадет в свой конверт? Очевидно, эта вероятность =

$$= 1 - \frac{D_n}{n!} \approx 1 - \frac{1}{e} \approx 0,63212$$

и очень слабо зависит от числа n .

Здесь же: на сеансе телепатии: это-вероятно, что после n испытаний французский правильно угадает хотя бы одну карту

д) Еще из этой же серии: n перестановку можно записать в виде матрицы, состоящей из 0 и 1, т.е. что в n строке и в n столбце стоит только одна 1, а остальные цифры в этих строке и столбце - нули. Тогда:

D_n подсчитывают как число матриц с нулями на главной диагонали. И это - самый главный и самый простой пример задачи о перестановках с ограничением на переставленные позиции.

е) Еще примеры: у преподавателя обучаются n студент...

студентов обмениваясь ответами и проверить тесты так, чтобы никто не проверил свою работу => имеется ли способ это сделать.

ж) Еще: Студент сдает экзамен, в процессе которого он на 10 разных вопросов должен дать одну из 10 разных ответов. Спольшим способом он может дать все неправильные ответы? Да. А хотя бы один правильный? $10! - D_{10} \cong 10! (1 - \frac{1}{e})$.

з) Очевидно обобщение последней задачи: а сколько \exists способов у студента ответить правильно ровно на k вопросов? Это - задача о перестановках

$$D(n, k)$$

перестановки, в кот. ровно k элементов остаются на своих местах, а $(n-k)$ этих обязательно меняют свое положение. Как находить эти числа?

а) Ответ практически очевиден:

$$D(n, k) = \sum_{i=0}^{n-k} \binom{n}{k} \cdot D_{n-k}$$

Действительно, $\binom{n}{k}$ способами я выбираю эти, кот. должны оставаться неподвижными, а затем D_{n-k} способами я "перемешиваю" оставшиеся $(n-k)$ элементов.

б) Вспомнив, что $D_{n-k} = (n-k)! \cdot (1 - \frac{1}{1!} + \frac{1}{2!} - \frac{1}{3!} + \dots + \frac{(-1)^i}{(n-k)!})$,

можно получить явную формулу

$$D(n, k) = \frac{n!}{k!} \sum_{i=0}^{n-k} \frac{(-1)^i}{i!}$$

в) Наконец, очевидно, что

$$n! = \sum_{k=0}^n D(n, k) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} D_{n-k} \text{ - вконец получим явную формулу } n! \cdot e$$

2) А как получить производящую функцию для этих чисел $D(n, k)$? Прямое сложное \Rightarrow воспользуемся след. хитрым приемом, обобщение кот. позволяет сформулировать принцип включения-исключения в терминах ~~ка~~ коммутационной фнк (ил. генеративной функции):

Рассмотрим производящую функцию

$$P(x, t) = \sum_{n=0}^{+\infty} \left(\sum_{k=0}^n P(n, k) t^k \right) \frac{x^n}{n!}$$

для чисел $P(n, k)$, = колы ~~все~~ всех перестановок, имеющих не менее k единичных узлов. Очевидно,

$$P(x, t) = \frac{e^{xt}}{1-x} = \sum_{n=0}^{+\infty} \left[\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} t^k \cdot (n-k)! \right] \frac{x^n}{n!}$$

т.к. для того, чтобы построить в данную перестановку нужно $\binom{n}{k}$ способами выбрать k узлов в 1-й блоке, 1-м способом (это - функция e^{xt}) создать в 1-м блоке размерами k ровно k узлов единичной длины, а во 2-м блоке $(n-k)!$ способами создать все возможные перестановки $(n-k)$ узлов

С другой же стороны,

$$P(x, t) = e^x \cdot D(x, t) :$$

я разбиваю $\binom{n}{k}$ способами ~~каждо~~ n -узлов на 2 блока, в 1-м блоке (размерами k) не делаю ничего, а во 2-м блоке (размерами $n-k$) я $D_{n-k}(t) = \sum_{i=0}^{n-k} D(n-k, i) t^i$ способами произвожу след. действия:

- выбираю $i=0$ узлов единичной длины, а на оставшихся узлах $(n-k)$ узлов $D(n-k, 0)$ или способов "перемешиваю" $(n-k)$ узлов так, что ни $= D_{n-k}$ единиц не остается на своем месте;
- выбираю $i=1$ узлов единичной длины, а на оставшихся $n-k-1$ узлов перемешиваю; $D(n-k, 1)$ или способов

g) Все можно получить матрично более просто
у основного соотношения для чисел

$$D(n, k) = D_{n-k} = \binom{n}{k} D_{n-k}. \quad (*)$$

Действительно, домножим это уравнение на t^k и про суммируем по k от 0 до $n \Rightarrow$ получим

$$\sum_{k=0}^n D(n, k) t^k =: D_n(t) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} t^k D_{n-k}.$$

Рассмотрим теперь правую часть. Видно, что то, что стоит в правой части - это при пере пере произв. функций:

$$D(x) := \sum_{n=0}^{+\infty} D_n \frac{x^n}{n!} \quad \text{и} \quad C_1(x, t) = \sum_{n=0}^{+\infty} t^n \frac{x^n}{n!}$$

Но: знаем, что

$$D(x) = \frac{e^{-x}}{1-x}; \quad C_1(x, t) = e^{tx} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \boxed{D(x, t) = D(x) e^{tx} = \frac{e^{-x}}{1-x} \cdot e^{tx}}$$

И комбинаторный смысл этой функции - абсолютно аналогичен комбинаторному смыслу функции (*), просто переформулированный на языке произв. функций, а именно:

- слева: $D_n(t) = \sum_{k=0}^n D(n, k) t^k =$

= я беру n -элементное мнво, всеми возможными способами разбиваю его на 2 блока - размером k и $(n-k)$; затем в 1-ом блоке не делаю ничего, а во 2-ом блоке перемешиваю его эти ~~вообще~~ $D(n, k)$ способами

- справа: $\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} t^k \cdot D_{n-k} =$

= я беру n -элементное мнво, всеми возмож. способ. разбиваю его на блок в 1-й и на k -элементное мнво строю k чинков длины 1, а ~~вообще~~ на 2-й - D_{n-k} способами "перемешиваю" эти \Rightarrow

5. Посмотрим на еще несколько интересных применений комбинаторной флн, замкнутой применительно к перестановке n-этого мнво

1) Еще раз: по-сути, речь идет вот о чем: мы берем n-эткое мнво, всеми возможными способами разбиваем это мнво на k ушиков, для каждого \tilde{a}_m способами совершаем некоторое комбинаторное действие на этом ушке, ~~то~~ длины $l_m, m=1, 2, \dots, k$; а затем v_k способами совершаем комбинаторное действие над этими k ушками перестановки \Rightarrow

\Rightarrow результат: $H(x) = G(\tilde{F}(x))$, где $= C_0 + C_1 \frac{x}{1!} + \dots + C_n \frac{x^n}{n!}$

$G(x) = v_0 + v_1 x + v_2 \frac{x^2}{2!} + \dots + v_k \frac{x^k}{k!} + \dots$

$F(x) = 0 + a_1 x + a_2 \frac{x^2}{2!} + \dots + a_n \frac{x^n}{n!} + \dots = 0 + \tilde{a}_1 x + \tilde{a}_2 \frac{x^2}{2} + \dots + \tilde{a}_n \frac{x^n}{n} + \dots$

где $\tilde{a}_n = a_n / (n-1)!$, $\Rightarrow a_n = \tilde{a}_n \cdot (n-1)!$

при этом

$$C_n = \sum_{\substack{\text{по всем разбиениям} \\ \pi \in \{B_1, \dots, B_k\} \in \Pi(S)}} (\tilde{a}_{\#B_1} \cdot (\#B_1 - 1)!) \dots (\tilde{a}_{\#B_k} \cdot (\#B_k - 1)!) v_k =$$

$$= \sum_{\substack{\text{по всем перестановкам} \\ \pi \in \mathcal{O}(S) \\ \text{n-эткого мнво S}}} \tilde{a}_{\#c_1} \dots \tilde{a}_{\#c_k} v_k,$$

где c_1, \dots, c_k - k ушиков в разложении перестановки π на непересекающиеся ушки

2) Пример: в конце примера рассмотрим k примеру, все такие перестановки, ~~все~~ для которых $\pi^2 = id$ - тождественная перестановка.

Очевидно, что все такие перестановки могут состоять из ушиков, длины d которых делит 2. Поз

поэтому мы, чтобы получить все такие перестановки, [2]
должны в нашей графе положить

$$a_d = 0, \text{ если } d \times 2,$$

$$a_d = 1, \text{ если } d \neq 2.$$

Смысл: мы берем ~~каждый~~ делит перестановку на k
циклов длинами l_1, \dots, l_k ; и, если $l_m \times d$, то полагаем
 $a_{l_m} = 0$ (т.е. такой цикл не берем), и, если $l_m \nmid d$,
то полагаем $a_{l_m} = 1$ (т.е. выбираем такой цикл) \Rightarrow

$$\Rightarrow \exists C^{(2)}(x) = C_0^{(2)} + C_1^{(2)}x + C_2^{(2)}\frac{x^2}{2!} + \dots + C_n^{(2)}\frac{x^n}{n!} + \dots,$$

где $C_n^{(2)}$ - кол-во ~~таких~~ перестановок: $\pi^2 = id$; тогда

$$C^{(2)}(x) = e^{\sum_{d=1}^{+\infty} a_d \frac{x^d}{d!}} \left| a_d = \begin{cases} 0, & d \times 2 \\ 1, & d \nmid 2 \end{cases} = e^{\sum_{d \nmid 2} a_d \frac{x^d}{d!}} \right.$$

3) В частности, кол-во инволюций, т.е. перестановок вида
 $\pi^2 = id$,

определяется из соотношения

$$C^{(2)}(x) = \sum_{n=0}^{+\infty} C_n^{(2)} \frac{x^n}{n!} = e^{x + \frac{x^2}{2}}$$

Количество же инволюций без неподвижных точек
(т.е. без циклов длины 1) определяется из соотношения

$$\tilde{C}^{(2)}(x) = \sum_{n=0}^{+\infty} \tilde{C}_n^{(2)} \frac{x^n}{n!} = e^{\frac{x^2}{2}}$$

Далее, т.к.

$$e^{\frac{x^2}{2}} = 1 + \frac{x^2}{2} + \frac{1}{2!} \left(\frac{x^2}{2}\right)^2 + \dots + \frac{1}{n!} \left(\frac{x^2}{2}\right)^n + \dots, \text{ то}$$

$$\tilde{C}_n^{(2)} = \frac{1}{n!} 2^n \cdot (2n)! = 1 \cdot 3 \cdot 5 \cdot \dots \cdot (2n-1) = (2n-1)!! \quad (\text{т.н. semi factorial})$$

4) Далее, подсчитаем кол-во перестановок с какой-то
длины. Покажем, что производящая функц для
числа таких перестановок равна

$$G(x) = \sqrt{1+x}$$

а) Очевидно, нам надо сосчитать

$$G_{\text{odd}}(x) = e^{x + \frac{x^3}{3} + \frac{x^5}{5} + \dots} = e^{F_{\text{odd}}(x)}$$

б) Заметим, что

$$F'_{\text{odd}}(x) = 1 + x^2 + x^4 + \dots = \frac{1}{1-x^2} = \frac{1}{2(1-x)} + \frac{1}{2(1+x)} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow F_{\text{odd}}(x) = \frac{1}{2} \ln \frac{1}{1-x} + \frac{1}{2} \ln(1+x)$$

в) Следовательно,

$$G_{\text{odd}}(x) = e^{\left[\frac{1}{2} \ln \frac{1}{1-x} + \frac{1}{2} \ln(1+x) \right]} = \sqrt{\frac{1+x}{1-x}}$$

5) Докажем, с использованием последнего резу-та, что число перестановок длины $2n$, содержащих только нез. циклы =

$$= (1 \cdot 3 \cdot 5 \dots (2n-1))^2 = ((2n-1)!!)^2,$$

$$\text{а } \dots 2n+1, = ((2n-1)!!)^2 \cdot (2n+1).$$

а) Все, что нам нужно - это сосчитать коэф-ты при $\frac{x^n}{n!}$ у произв. функц $G_{\text{odd}}(x)$. Для этого: домножим чис-литель и знаменатель на $\sqrt{1+x}$ \Rightarrow получим:

$$G_{\text{odd}}(x) = \frac{(1+x)}{\sqrt{1-x^2}}$$

б) Согласно бином. разл,

$$(1-x^2)^{-1/2} = \sum_{n=0}^{+\infty} (-1)^n \binom{-1/2}{n} x^{2n} = \sum_{n=0}^{+\infty} \frac{(-1/2)(-3/2)\dots(-(2n-1)/2)}{n!} (-1)^n x^{2n} = \sum_{n=0}^{+\infty} \frac{(2n-1)!!}{2^n \cdot n!} x^{2n}$$

в) Тогда: домножая на $(1+x)$: от 1 - коэф-нт $g(2n) =$

$$= (2n)! \cdot \frac{(2n-1)!!}{n! \cdot 2^n} = ((2n-1)!!)^2;$$

от x - коэф-нт $g(2n+1) =$

$$= (2n+1)! \cdot \frac{(2n-1)!!}{n! \cdot 2^n} = (2n+1) \cdot ((2n-1)!!)^2$$