

7) Комбинаторика единств. произв. функций.

(и №9)

1. В последнем примере у нас  $K$  было фиксировано, а  $n$  менялось и мы ответ получали просто суммируя варианты при  $n$  нулевых или степенях  $x^n$ . А вот что делать в случае, когда  $n$  фиксировано, а  $K$  - нет?

1) Пример За переписку Банкером нужно уплатить 18 рублей, напечатывая на нее марки. На почте есть марки достоинством в 4, 6 и 10 рублей. В неограниченном количестве. Сколько способов можно отправить переписку Банкером, если 2 способа, отличающиеся количеством (т.е. числом  $K$ ) или порядком (сущим - разложением) напечатанных марок считаются различными?

а) Какие варианты? Например

$$\begin{aligned}
 10 + 4 + 4 &= 18; & 4 + 10 + 4 &= 18; & 4 + 4 + 10 &= 18; \\
 4 + 6 + 4 + 4 &= 18; & 6 + 4 + 4 + 4 &= 18; & 4 + 4 + 6 + 4 &= 18; \\
 6 + 6 + 6 &= 18 & \Rightarrow \text{всего 8 способов.}
 \end{aligned}$$

Как это можно получить без перебора всех вариантов?

б) Попытаемся составить для этой задачи рекуррентное соотношение. Введем  $F(n)$  - число способов, которыми можно напечатать марки достоинством в 4, 6 и 10 руб, так, чтобы сумма их стоимости =  $n$ . Тогда справедливо следующее рекуррентное соотношение:

$$F(n) = F(n-4) + F(n-6) + F(n-10) \quad (*)$$

Почему? Потому, что все левые варианты напечатанных марок я могу разбить на 3 блока:

1<sup>й</sup> блок: последний блок напечатанных марок в 4 рубля

2<sup>й</sup> блок: ————— 6 рублей

3<sup>й</sup> блок: ————— 10 рублей



Видно, что эти подмассивы - непрерывные, и их объединение дает нам все возможные варианты. Но: тогда число элементов в 1-ом блоке =  $F(n-4)$ , во 2-ом -  $F(n-6)$ , в 3-ем -  $F(n-10) \Rightarrow$  получаем (\*)

Начальные условия:  $F(0)=1$ ,  $F(n)=0 \forall n < 0$ .

Используя это рекурр. соотношение, мы, конечно, сможем уже решить нашу задачу.

в) А можно ли ее решить с помощью производящих функций? Если действовать "в лоб", т.е. ввести обшн. произв. функцию

$$F(x) = F_0 + F_1 x + F_2 x^2 + \dots,$$

разложить (\*) на  $x^n$  и  $\sum$  по  $n$  от  $0$  до  $+\infty$ , то получим следующее:

$$(*) \Leftrightarrow F_{n+10} = F_{n+6} + F_{n+4} + F_n, \quad n \geq 0;$$

$$F_0=1; F_1=F_2=F_3=0; F_4=1; F_5=0; F_6=1; F_7=0; F_8=1; F_9=0;$$

Равенство на  $x^{n+10}$  и  $\sum_{n=0}^{+\infty}$ , получим:

$$\sum_{n=0}^{+\infty} F_{n+10} x^{n+10} = x^4 \cdot \sum_{n=0}^{+\infty} F_{n+6} x^{n+6} + x^6 \cdot \sum_{n=0}^{+\infty} F_{n+4} x^{n+4} + x^{10} \cdot f(x)$$

$$\Leftrightarrow F(x) - F_0 - F_1 x - \dots - F_9 x^9 = x^4 \cdot (F(x) - F_0 - \dots - F_5 x^5) + x^6 \cdot (F(x) - F_0 - \dots - F_3 x^3) + x^{10} \cdot f(x)$$

$$\Leftrightarrow F(x) - 1 - x^4 - x^6 - x^8 = x^4 \cdot (F(x) - 1 - x^4 - x^6) + x^6 \cdot (F(x) - 1) + x^{10} \cdot f(x)$$

$$\Rightarrow F(x) \cdot [1 - x^4 - x^6 - x^{10}] = 1 + x^4 + x^6 + x^8 - x^4 - x^8 - x^6 = 1 \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \boxed{F(x) = \frac{1}{1 - (x^4 + x^6 + x^{10})}}$$

2) Как тот же ответ получить проще? И, наоборот, как его обобщить на случай других условий задачи?

Пусть  $x^4 + x^6 + x^{10} =: f(x) \Rightarrow F(x) = \frac{1}{1-f(x)} = 1 + f(x) + f^2(x) + \dots + f^k(x) + \dots$

$$= 1 + (x^4 + x^6 + x^{10}) + (x^4 + x^6 + x^{10})^2 + (x^4 + x^6 + x^{10})^3 + (x^4 + x^6 + x^{10})^4 + \dots \Rightarrow$$

$\Rightarrow$  коэфф или  $x^{18}$  даст ответ.



А что такое  $f(x)$  и можно здесь комбинаторный смысл всех этих действий? Если бы у нас было  $k$  марок было бы фиксировано: мы бы решили задачу

$$i_1 + i_2 + \dots + i_k = n;$$

~~То есть~~ в роли суммы выступают  $k$  марок <sup>бы</sup> место для  $k$  марок. В роли основной производящей функции у нас бы выступала

функция  $f(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_i x^i + \dots$ , где  $a_i = 1$ , если  $i = 4, 6, 10$ ;  
 $a_i = 0$ , в остальных случаях

и комбинаторный ее смысл был бы следующий: брать марку  $i$ -го достоинства и положить ее в сумку, если  $i = 4, 6, 10$ , или не положить, если  $i \neq 4, 6, 10$ . Тогда суммов  $k$  марок  $\Rightarrow$  ответ даст нам бы функция

$$[f(x)]^k = (x^4 + x^6 + x^{10})^k.$$

У нас же  $k$  может быть  $\forall \Rightarrow$  для того, чтобы получить ответ для произвольного  $n$ , нам надо проинтегрировать все такие производящие функции  $\Rightarrow$

$$\Rightarrow F(x) = \sum_{k=0}^{+\infty} f^k(x) = \frac{1}{1-f(x)} = \frac{1}{1-(x^4+x^6+x^{10})}$$

г) Обобщение:  $\exists$  имеются  $k$   $S$  марок достоинств  $i_1, i_2, \dots, i_s$  рублей  $\Rightarrow$

I. рекурр. соотнош.:  $F(n) = F(n-i_1) + \dots + F(n-i_s)$

II. произв. функц.:  $F(x) = \frac{1}{1-(x^{i_1} + x^{i_2} + \dots + x^{i_s})}$

е) Еще больше обобщим задачу: а если на почте имеются  $k$  марок достоинств (1 руб., 2 руб., ...), причем  $k$  марок - в неограниченном количестве? В этом случае

$$f(x) = x + x^2 + x^3 + \dots = \frac{x}{1-x} \Rightarrow$$



$$\Rightarrow F(x) = \sum_{k=0}^{\infty} f^k(x) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{x^k}{(1-x)^k} = \frac{1}{1-\frac{x}{1-x}} = \frac{1-x}{1-2x} \quad [13]$$

$$= \frac{1-2x}{1-2x} + \frac{x}{1-2x} = 1 + \frac{x}{1-2x} = 1 + x + 2x^2 + 4x^3 + \dots + 2^{n-1}x^n + \dots$$

$$\Rightarrow \boxed{F_n = 2^{n-1}}, \quad n > 0; \quad F_0 = 1$$

н) Разумеется, такой простой ответ можно получить и непосредственно; без использования произв. функц.: дело сводится к решению в целых положительных числах уравне

$$i_1 + \dots + i_k = n$$

для  $n$  числа  $k$ . Но: при фиксированном  $k$  решение этой задачи известно:  $\binom{n-1}{k-1} \Rightarrow$  суммируя по всем  $k$  от 1 до  $n$ , получим

$$\sum_{k=1}^n \binom{n-1}{k-1} = \binom{n-1}{0} + \binom{n-1}{1} + \binom{n-1}{2} + \dots + \binom{n-1}{n-1} + 0 = 2^{n-1}$$

д. Композиция обыкновенных произв. функц.

• 1) А сможем ли мы решить очень похожую задачу: найти всех решения в неотрицательных числах уравне

$$i_1 + \dots + i_k = n \quad (*)$$

при условии, что число  $k$  не фиксировано?

а) Сначала давайте будем действовать формально: производящая функц  $f(x)$  в этом случае равна

$$f(x) = \underline{1+x+x^2+\dots} + x^2 + \dots = \frac{1}{1-x} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow F(x) = \frac{1}{1-\frac{1}{1-x}} = \frac{1}{\frac{1-x-1}{1-x}} = \frac{1+x}{x} = ?$$

В знаменателе ~~такой производящей~~ этой дроби стоит функц  $g(x) = v_0 + v_1x + v_2x^2 + \dots = x$ , т.е. функц  $g$  с  $v_0=0$ . Но такая функц не имеет обратного отл с т. зрения теории формальных степенных рядов  $\Rightarrow$  ?



д) В чем же проблема неурядице? Дело в том, (14)  
 что само уравнение (\*) при нефиксированном члене  $k$   
 имеет  $\infty$  много решений: ~~даже в случае~~ мы  
 можем добавлять 0 в любой количестве в левую  
 часть на  $\forall$  позиции  $\Rightarrow$  <sup>получать</sup>  $\infty$ -ное число решений.

в) А что происходит с т. зрения производящих  
 функций? Рассмотрим производящую функцию

$$f(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots + a_n x^n + \dots$$

По определению, положим  $F(x) = \frac{1}{1-f(x)} = 1 + f(x) + f^2(x) + \dots + f^k(x) + \dots$  (14)  
 Давайте поймем, <sup>когда это уравнение имеет смысл с т. зрения теории формальных рядов</sup>  
 Заметим, что если  $f(x)$  содержит конечное  
 число слагаемых, то  $\forall$  ее степени вполне определена  $\Rightarrow$   
 $\Rightarrow$  наша ф-ла имеет смысл.

Далее,  $\exists f(x)$  такое, что  $a_0 = 0$ . В этом  
 случае: зафиксируем некоторое  $n \Rightarrow$  ~~даже в случае~~  
~~бесконечности~~ ~~и~~ ~~в~~ ~~зависимости~~ ~~от~~ ~~степени~~ ~~к~~ ~~будет~~  
~~слагаемых~~, содержащих  $x^n$ , будет конечное число.  
 В правой части (\*) слагаемых, содержащих  $x^n$ , всегда  
 будет конечное число.

Действительно,

$$[f(x)]^k = (a_1 x + a_2 x^2 + \dots)^k = x^k \cdot (a_1 + a_2 x + \dots)^k \Rightarrow$$

$\Rightarrow$  при  $k > n$  ~~каждое слагаемое~~  ~~$f^k(x)$~~  ~~будет~~ ~~содержать~~  
 любое  $[f(x)]^k$  будет содержать степени,  $> n$ . Таким  
 образом, чтобы сосчитать ~~количество~~ ~~присутствие~~ ~~при~~  ~~$x^n$~~   
 нам как минимуму нужно возвести  $f(x)$  в  $n$ -ю  
 степень, а это ~~делает~~ ~~мы~~ ~~увидим~~ ~~далее~~ ~~для~~  
 $\infty$ -тих рядов,



А теперь предположим, что  $a_0 \neq 0$ . В этом случае любая степень  $[f(x)]^k$  будет содержать слагаемое с  $x^n \Rightarrow$  процесс определения корня при  $x^n$  перестанет быть конечным  $\Rightarrow$  правая часть (\*) смысла не имеет. Итак, ~~оп~~ наше определение имеет смысл лишь в случае, когда  $a_0 = 0$ .

2) Итак, мы подошли к следующему определению.

Пусть  $f(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_n x^n + \dots$  — обшн.в.

проц. функ. ~~в которой либо содержится конечное число слагаемых, либо наоборот~~  $a_0 = 0$ . Тогда ~~ее определ.~~ корректно определена обшн.в. проц. функ.

$$f_{h_0+h_1x+h_2x^2+\dots} = F(x) \stackrel{\text{def}}{=} \frac{1}{1-f(x)} \stackrel{\text{def}}{=} (1 + f(x) + f^2(x) + \dots + f^k(x) + \dots)$$

$f^0(x) = 1_{h_0}$

Каков комбинаторный смысл этой функции?

Пусть имеется множество упорядоченное либо  $\cup \mathbb{N}$  ~~или~~ различных элементов (или либо  $\cup \mathbb{N}$  ~~или~~ различных элементов), и пусть  $A_n$  — число способов совершить над ними какое-то комбинаторное действие.

Предположим также, что ~~либо~~  $a_0 = 0$ , ~~либо~~ ~~число~~ ~~элементов~~  $A_i$ , ~~отличных от нуля~~. Тогда ~~можно~~  $A_n$  — способов разбить  $\mathbb{N}$ -мнво на какое-то (не определенное заранее) число попарно не пересекающихся непустых интервалов, а затем совершить на  $\cup$  этих интервалов размером  $i$  комбинаторное действие  $A_i$  способами.

$$\sum_{k=0}^{\infty} F^k(x) =: F(x) \circledast F^0(x) \stackrel{\text{def}}{=} 1 = h_{00}$$

Замечание



Заметим, что, в отличие от при двух или  $k$  производящих функций, мы ~~уже~~ <sup>в результате</sup> не допускаем пустых интервалов. ~~Очень важно, если бы они их допускали, то мы бы имели  $\infty$  по много способов разбить  $n$  шлюхо ~~каждый~~ т.е. мы бы могли ~~выполнить~~ <sup>множество</sup> ~~выполнить~~ <sup>множество</sup> ~~множество~~ <sup>множество</sup> пустых интервалов, ~~что было бы жутким.~~~~

3) Пример. Какому стает в одну линию  $n$  солдат. Дежурный офицер разбивает этот строй на произвольное число  $k$  непустых отрядов (например, так: первые 3 солдата, следующие 4 шлюхи 4 солдата, оставшиеся  $n-7 > 0$  солдат). Затем он в каждом отряде назначает командира. Найти число  $h_n$  способов ~~выполнить~~ <sup>выполнить</sup> эту операцию

а) В этом случае <sup>комбинатор</sup> действие "выбрать командира" в отряде из  $i$  солдат м.б. сделано  $a_i = i$  способами  $\Rightarrow f(x) = \sum_{i=0}^{+\infty} a_i x^i = \sum_{i=1}^{+\infty} i \cdot x^i = \frac{x}{(1-x)^2}$  ( $a_0 = 0!$ )

б) Тогда 
$$F(x) = \frac{1}{1-f(x)} = \frac{1}{1-\frac{x}{(1-x)^2}} = \frac{1-2x+x^2}{1-3x+x^2} = 1 + \frac{x}{1-3x+x^2}$$

в) Пусть  $(1-3x+x^2) = (1-\alpha x)(1-\beta x) = 1 - (\alpha+\beta)x + \alpha\beta x^2 \Rightarrow$   

$$\Rightarrow \begin{cases} \alpha\beta = 1 \\ \alpha+\beta = 3 \end{cases} \Rightarrow d^2 + 1 - 3d = 0 \Rightarrow d_{1,2} = \frac{3 \pm \sqrt{9-4}}{2} = \frac{3 \pm \sqrt{5}}{2}$$

Пусть  $\alpha = \frac{3+\sqrt{5}}{2} \Rightarrow \beta = 3-\alpha = 3 - \frac{3+\sqrt{5}}{2} = \frac{3-\sqrt{5}}{2}$ . Далее,  

$$\frac{1}{(1-\alpha x)(1-\beta x)} = \frac{A}{1-\alpha x} + \frac{B}{1-\beta x} = \frac{A+B-\alpha Bx-\beta Ax}{(1-\alpha x)(1-\beta x)} \Rightarrow \begin{cases} A+B=1 \\ \alpha B+\beta A=0 \end{cases} \Rightarrow$$
  

$$\Rightarrow A=1-B \Rightarrow \alpha B + \beta(1-B) = 0 \Rightarrow \alpha B + \beta - \beta B - \alpha = 0 \Rightarrow B(\alpha-\beta) = \alpha - \beta \Rightarrow B = \frac{\alpha-\beta}{\alpha-\beta} = 1$$
  

$$\Rightarrow A = \frac{\alpha-\beta}{\alpha-\beta} = 1 \Rightarrow A = \frac{\alpha}{\alpha-\beta}, B = \frac{-\beta}{\alpha-\beta} \Rightarrow F(x) = 1 + \frac{x}{\alpha-\beta} \left( \frac{\alpha}{1-\alpha x} - \frac{\beta}{1-\beta x} \right) \Rightarrow \begin{cases} h_0 = 1, \\ h_n = \dots \end{cases}$$



4) Опять — те же, что и в предыдущих примерах на эту тему связаны с заданием разбиения  $\mathcal{A}$  некоторым множеством предметов по заранее неопределенному порядку разбиения: здесь комбинаторное действие состоит в том, чтобы положить ( $a_{i_m} = 1$ ) или не положить ( $a_{i_m} = 0$ )  $i_m$  предметов в  $M^{\text{th}}$  мешок.

5) Заметим, что формулу

$$h(x) = \frac{1}{1-f(x)} = 1 + f(x) + f^2(x) + \dots + f^{n-1}(x) + \dots$$

можно рассматривать как композицию (или суперпозицию) двух функций:  $h(x) = g(f(x))$ , где  $g(x) = \frac{1}{1-x} = 1 + x + x^2 + \dots$

С комбинаторной точки зрения это означает, что мы берем  $n$ -элементное мнво, разбиваем его на некоторое, заранее не определенное, число непустых попарно непересекающихся интервалов, затем на каждом интервале совершаем некое комбинаторное действие  $a_i$  способом. При этом никакого разбиения комбинаторного действия над мнвом интервалов мы не совершаем  $\Rightarrow$

$\Rightarrow$  Обобщение:  $\exists g(x) = v_0 + v_1 x + v_2 x^2 + \dots, v_0 = 1$ ;

тогда композиция

$$h(x) = g(f(x)) = 1 + v_1 f(x) + v_2 f^2(x) + \dots$$

$$h_0 + h_1 x + h_2 x^2 + \dots, h_0 = 1$$

есть число  $h_n$  способов разбить конкретно упорядоченное мнво на некоторое, заранее не определенное, число непустых попарно непересекающихся интервалов, совершить на  $i$ -м интервале размером  $i$  комбинатор-



нее действие  $a_i$  способами ( $a_0 = 1$  или  $a_i \neq 0$  для почтового шифра  $i$ ), а затем совершив  $2^j$  комбинаторное действие  $b_j$  способами над  $j$ -этими шифрами этих интервалов. (различных!)

б) Пример. На плацу стоят все те же  $n$  солдат. Но теперь командир разбивает их на некоторое, заранее не определенное число  $k$  непустых отрядов, а потом выбирает у них некоторое подмножество (возможно, пустое) ~~способ сформировать~~ отрядов и отправляет их на дежурство  $\Rightarrow h_n = ?$

1) Здесь: над отрядами он ничего не делает (тривиальное действие)  $\Rightarrow a_0 = 0, a_i = 1 \forall i \geq 1$ .

Далее,  $\exists v_j = 2^j$  способов выбрать подмножество у  $j$ -этими шифра.

Следовательно,  $f(x) = \frac{x}{1-x}; g(x) = \frac{1}{1-2x} \Rightarrow$   
 $\Rightarrow h(x) = g(f(x)) = \frac{1}{1-2 \cdot \frac{x}{1-x}} = \frac{1-x}{1-3x} = 1 + \frac{2x}{1-3x} \Rightarrow$   
 $\Rightarrow h_0 = 1, h_n = 2 \cdot 3^{n-1} \forall n \geq 1.$

2) А если бы он в  $\forall$  отряде хотел бы назначить командира? Тогда бы

$f(x) = \frac{x}{(1-x)^2}, g(x) = \frac{1}{1-2x} \Rightarrow h(x) = \frac{1}{1-\frac{2x}{(1-x)^2}} =$   
 $= \frac{(1-x)^2}{1-4x+x^2} = 1 + \frac{2x}{1-4x+x^2} \Rightarrow \dots$



5. Можно ли сформулировать аналогичное утверждение для экспоненц. произв. функций? Конечно, можно.

Th 1 (Экспоненциальная фна).  $\exists$   $a_n$  - число способов совершить  $n$  комбинат. действий над  $n$ -эткими мивами; считаем, что  $a_0 = 0$ . Пусть  $h_n$  - число способов разбить (не упорядоченно, а просто) мива  $[n] = \{1, \dots, n\}$  на (заранее неопределенное) число  $k$  непустых подмив, а затем на  $\forall$  из этих подмив совершить комбинат. действие  $a_{i_m}$  способами. Положим  $h_0 = 1$ . Обозначим через  $H(x)$  и  $F(x)$  соответствующие экспоненциальные производящие функции для последств  $a_n$  и  $h_n$ . Тогда

$$H(x) = e^{F(x)} \stackrel{\text{def}}{=} 1 + \frac{F(x)}{1!} + \frac{F^2(x)}{2!} + \dots$$

- 1) При фиксированном  $k$ : по определению экспоненц. произв. функции,  $F^k(x)$  есть эксп. произв. функция для числа способов упорядоченного разбиения  $[n]$  на ровно  $k$  подмив, а затем совершить комбинат. действия на них.
- 2) Т.к. эти мива - непустые, то они все различны (это-различимые!)  $\Rightarrow \exists k!$  способов их упорядочить  $\Rightarrow F^k(x)/k!$  - число способов разбить  $[n]$  на  $k$  подмив, а затем...

6. Следствие Из экспоненц. произв. фн следуют важные рекурр. соотношения, позволяющие по  $a_n$  вычислить  $h_n$  и наоборот:

$$H'(x) = F'(x) H(x) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow h_{n+1} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} h_k f_{n+1-k} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow f_{n+1} = h_{n+1} - \sum_{k=1}^n \binom{n}{k} h_k f_{n+1-k}$$



7. Пример Сколько способов можно разбить  $n$  людей на группы, а затем рассадить  $\forall$  группу за круглыми столами?

1)  $\exists (n-1)!$  способов рассадить  $k$  людей за круглыми столами

$$\Rightarrow F(x) = \sum_{k=1}^{+\infty} (k-1)! \frac{x^k}{k!} = \sum_{k=1}^{+\infty} \frac{x^k}{k} = \ln \frac{1}{1-x} \quad (\text{почему?})$$

2) Тогда, согласно эксп. фке,

$$H(x) = e^{\ln \frac{1}{1-x}} = \frac{1}{1-x} = \sum_{n=0}^{+\infty} x^n = \sum_{n=0}^{+\infty} n! \frac{x^n}{n!} \Rightarrow h_n = n!$$

8. Th2 (Композиционная фке для эксп. проиув. функций). Пусть  $a_n$  - число способов совершить  $n$ -ую операцию на  $n$ -элементном мнво,  $a_0 = 0$ ;  $\exists b_n$  --- ;  $\exists b_0 = 1$ ; Пусть  $h_n$  - число способов разбить  $n$ -элемент мнво на (заранее неопределенное) число  $k$  неупорядоченных неупорядоченных блоков, совершить в  $\forall$  блоке  $m$  операций, а затем совершить над этим мнвом  $u$   $k$  операций  $2^e$  операции  $\Rightarrow$  если  $F(x)$ ,  $G(x)$  и  $H(x)$  - эксп. проиув. функции для  $a_n$ ,  $b_n$  и  $h_n$ , то

$$H(x) = G(F(x)).$$

• Для примера.  $b_k = \frac{F^k(x)}{k!}$  способов  $\Rightarrow \dots$

9. Пример Сколько способов можно разбить  $n$  людей на группы, можно упорядочить эти группы, а затем расположить их в циклическом порядке?

1) Здесь  $a_n = n!$ ;  $b_n = (n-1)! \Rightarrow F(x) = \sum n! \frac{x^n}{n!} = \frac{1}{1-x}$ ;

$$G(x) = 1 + \sum_{n=1}^{+\infty} (n-1)! \frac{x^n}{n!} = 1 + \ln \frac{1}{1-x} \Rightarrow$$

2)  $\Rightarrow H(x) = G(F(x)) = 1 + \ln \frac{1}{1 - \frac{1}{1-x}} = 1 + \ln \frac{1-x}{1-2x} = 1 + \ln \frac{1}{1-2x} - \ln \frac{1}{1-x}$

$$\Rightarrow h_n = 1, n=0; h_n = 2^n \cdot (n-1)! - (n-1)!, n > 0.$$

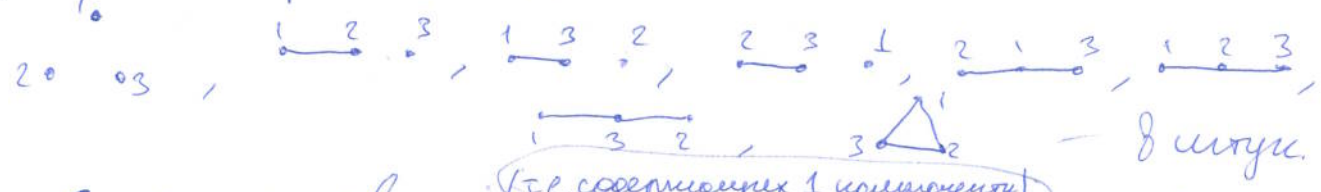


10. Колеблющийся множитель  $\mathbb{N}_k$ : множество структуры на множестве (графы, отношение полного порядка) можно рассматривать как дугончатые (пересеченные) объединения их сверных компонент. Кроме того, на самых компонентах м.д. задана некое д.п. структура (задано колебл. действие). Тогда: если на множестве  $\cup i$  это имеет  $a_i$  сверных структур, и  $\exists$   $b_k$  способов задать д.п. структуру на  $k$  компонентах (свершить колеб. действие), то  $h_n$  - это число всех структур на множестве  $\cup n$  элементов.

Если на  $k$  компонентах нет никакой д.п. структуры (никакое действие не задано), то  $b_k = 1 \Rightarrow$  экспоненц. ф.н.

11. Важнейший пример  $\mathbb{N}_k$ : Число всех графов (без петель и кратных ребер) на  $n$ -элементном множестве вершин  $S$  (т.е. помеченных графов) =, очевидно,  $h_n = 2^{\binom{n}{2}} = 2^{\frac{n(n-1)}{2}}$ :  $\forall \cup \frac{n(n-1)}{2}$  пар вершин может соединяться или не соединяться ребром.

Например,  $\exists 2^{\binom{3}{2}} = 2^{\frac{3 \cdot (3-1)}{2}} = 2^3 = 8$  помеченных графов (не обязательно сверных) с 3-ми вершинами:



Пусть  $\mathcal{C}_n$  - число сверных (т.е. содержащих 1 компоненту) графов на множестве вершин  $S$ .

Тогда 
$$H(x) = \sum_{n=0}^{+\infty} \underbrace{2^{\frac{n(n-1)}{2}}}_{=h_n} \frac{x^n}{n!} = \exp \left[ \sum_{n=0}^{+\infty} \mathcal{C}_n \frac{x^n}{n!} \right]$$

а) Очевидно,  $h_0 = 1$ ;  $\mathcal{C}_0 = 0$ . Далее,  $\mathcal{C}_1 = 1$ ;  $h_1 = 1$ ;

б) Далее,  $\mathcal{C}_2 = 1$ ,  $h_2 = 2$ :  $i \quad j \quad i \quad j$

в) Наконец,  $\mathcal{C}_3 = 4$ ,  $h_3 = 8$ . Тогда:

$$\mathcal{C}_3 = h_3 - \sum_{k=1}^2 \binom{2}{k} h_k \mathcal{C}_{3-k} = 8 - 2 \cdot h_1 \cdot \mathcal{C}_2 - 1 \cdot h_2 \cdot \mathcal{C}_1 = 8 - 2 - 2 = 4$$

г) Таблица:  $\mathcal{C}_1 = \mathcal{C}_2 = 1$ ;  $\mathcal{C}_3 = 4$ ;  $\mathcal{C}_4 = 38$ ;  $\mathcal{C}_5 = 428$ ;  $\mathcal{C}_6 = 26704$ ;  $\mathcal{C}_7 = 1866256$ ;  $\mathcal{C}_8 = 251548582$ ;  $\mathcal{C}_9 = 66296291072$