

⑧ Экспоненциальное и полиномиальное фн.

1. Добавте еще раз. Вспомниме опре и исследо-
ваний схемы при ~~неко~~ экспоненциальных
произведениях фн.

• 1) $F(x) = a_0 + a_1 x + a_2 \frac{x^2}{2!} + \dots + a_n \frac{x^n}{n!} + \dots$

$G(x) = b_0 + b_1 x + b_2 \frac{x^2}{2!} + \dots + b_n \frac{x^n}{n!} + \dots$

попа экспоненц. произв фн. Тогда по опре,
произведение этих фн. наз фн. схем. рез. Следа

$H(x) = c_0 + c_1 x + c_2 \frac{x^2}{2!} + \dots + c_n \frac{x^n}{n!} + \dots$, где

$c_n = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a_i b_{n-i}$; если бы для упрощения $\tilde{c}_n = \frac{1}{2!} \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a_i b_{n-i}$

$\Rightarrow c_n = \tilde{c}_n \cdot 2!$

2) Исследуемою схема энд фн: у нее есть
n-этое либо (результатов энд!). (Например
либо сидящих в этой аудитории студентов) и
разделено это либо на 2 блока, т.е. $\binom{n}{2}$
на два результативных (таки подсчита) (Возможно,
пустых), таких что их одновременное есть либо все
n-либо (например, в раздываю либо сидящих
здесь студентов на 2 группы, то отправлено в 433
аудиторию, а 2-431 аудиторию, и эти ауди-
тории в результативно). Затем в над эндами $\binom{n}{2}$
блока содержит исследуемое действие a_i способом
а над эндами 2-го блока, содержащим $(n-i)$ энд-
ми 2^i способом. действие b_{n-i} способом. (напр,
в 1-м блоке) в виду одного студента $a_i=1$
способом, чтобы он сидел и даще, а во 2-м
блоке (431-аудитории) - 2-х студентов $\binom{n-i}{2}$ способом
с тем, чтобы они писали в чистое место, например,

Tогда: при однократном деле в этот блок ℓ^{th} блок: в $\binom{n}{i}$ способах видимо студентов в ℓ^{th} подгруппу, а i способами совершают $\binom{\ell}{k}$ комбинации деление, а затем над оставшимися студентами 2^{ℓ} подгруппы. b_{n-i} способами совершают 2^{ℓ} комбинации деление \Rightarrow всего можно $\binom{n}{i} a_i b_{n-i}$

способов делить все все возможные посты деления то же число производственных единиц на i подгруппы \Rightarrow получают коэффициент c_n .

3) Теперь: помечено, как обрабатывают все это дело на складе при K экспедициях, производственных участках. Все сейчас понадобится залогать склад, когда все эти един. производств. участки одинаковы и равны $F(x)$. Тогда

$$H(x) = [F(x)]^n = c_0 + c_1 x + c_2 \frac{x^2}{2!} + \dots \text{ т.е.}$$

$$c_n = \sum_{\substack{i_1+i_2+\dots+i_K=n, \\ i_m \geq 0}} \binom{n}{i_1} \cdot \binom{n-i_1}{i_2} \cdots \binom{n-i_1-\dots-i_{K-1}}{i_K} \cdot a_{i_1} \cdots a_{i_K} \quad (=)$$

$$\Leftrightarrow c_n = \sum_{\substack{i_1+i_2+\dots+i_K=n, \\ i_m \geq 0}} \frac{n!}{i_1! \cdot i_2! \cdots i_K!} \cdot a_{i_1} \cdot a_{i_2} \cdots a_{i_K}.$$

Суммирование в ряд уже не более однократное уравнение $i_1 + \dots + i_K = n$ в неограничен. условиях с условием порядка следования следующих. (т.е. $1+2+1 \neq 2+1+1$). \Rightarrow число блоков есть уникальное.

Комбинаторные задачи: в разделении n -тихо на K блоков - различных, одинаковых, одного из них и т.д. пустыми, но обединение нет. дает множество n -тихо. Как это делают?

Л ($\frac{1}{2}$) способами отображения в \mathbb{P}^1 блок ($\frac{n-i_1}{i_2}$)-го
блока $2^{\frac{n}{i_2}}, \dots, \binom{n-i_1-\dots-i_{k-1}}{i_k} = \binom{i_k}{i_k} = 1$ способами в $K^{\frac{n}{i_2}}$, а
затем в конечном блоке совершаются i_{k+1} способами.
действие a_m способами. Тогда a_n — это общее
количество способов совершающих такое действие.

2. Теперь: несколько уточнений про σ и π :

• предположим, что ~~находится~~ имеется n -блоков

блоков, из которых или рождаются n -блоки, либо не присоединяются, т.е. и.б. поднимают блоки?

• Ответ на вопрос ~~был~~ очевиден: ~~если~~ ~~всё~~ ~~присоединяется~~ ~~такое~~?
Однако ~~если~~ ~~всё~~: $(F(x))^k$ по всем блокам присоединяется ~~таким~~ ~~образом~~. ~~таким~~ ~~образом~~ ~~таким~~ ~~образом~~.

• ~~Следует~~: все блоки K пересекают блоки \mathbb{P}^1 ~~одинаково~~ ~~одинаково~~
рованием, так сразу же эти блоки ~~пересекают~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~
~~все~~ ~~блоки~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~
важно то, что ~~какие-либо~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~
~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~
и ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~
и ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~ ~~одинаково~~

$\{1\} \oplus \{2,3\}$ и $\{1\} 0 0 0 0 0 0 0 0 \{2,3\}$

или этих двух блоков можно составить, только если хотят, и первоначальный n -блок сразу станет ∞ -блоком, ~~так как~~ ~~так как~~ ~~так как~~ ~~так как~~ ~~так как~~ ~~так как~~

2) Как обеспечить это преобразование? ~~На основе~~ ~~исследования~~ ~~исследования~~
~~исследования~~ ~~исследования~~ ~~исследования~~ ~~исследования~~ ~~исследования~~ ~~исследования~~
также, достаточно положить $a_0 = 0$, ~~так как~~ ~~так как~~ ~~так как~~ ~~так как~~ ~~так как~~ ~~так как~~
совершать какие-либо изменения не требуется с нулевыми
изменениями.

С Амортизацией: ~~при~~ $a_0 = 0$ где подняты стекающие

$$\sum_{k=0}^{\infty} (F(x))^k, \quad k > n$$

а затем собираем коэффициент при $x^n/n!$. Тогда при $a_0 = 0$:
если только K станет $> n$, ~~так~~ сразу $F^K(x)$ можно
не учитывать: ~~таким~~?

$$\text{Да потому, что } \left[a_0 + a_1 \frac{x}{1!} + \dots + a_n \frac{x^n}{n!} + \dots \right]^k = \\ = x^k \cdot \left[a_0 + a_1 \frac{x}{1!} + \dots + a_n \frac{x^{n-1}}{(n-1)!} + \dots \right]^k,$$

и при $k > n$ все эти члены ряда дают нам сканер большее $n \Rightarrow$ их можно не умножать. Иначе скажем, что \forall конечного Λ нам достаточно ~~о~~ ввести конечную сумму $\sum_{k=0}^{\Lambda} [F(x)]^k = f(x)$, т.е.

для поиска изображения $f(x)$ в сокращенное конечное время действий.

3) Теперь: все это и осталось. Но идёт правило, на прошлые конфликты интересов склонят когда блоки ~~различные~~ ~~одинаковые~~. Мы знаем, что $F^k(x)$ — это склонят разделяющее на k ~~одинаковых~~ блоков (~~и~~ ничего упорядоч. блоков) (единов). Тогда: если знаешь то есть у нас есть k каких разделяемых экз. (блоков), то $\exists k!$ способов его ничего упорядочить (если они, конечно, непусты \Rightarrow всё они содержат различные эти экз. (единов) \Rightarrow различаются) (\Rightarrow в случае фиксированного k : ~~это~~ каждый блок $\Rightarrow \frac{1}{k} F^k(x)$ — ни одна из них!). Как следствие, имеем $F^k(x)/k!$ способов разбить n -каких на k непустых ничего упорядоченных блоков:

Th 1 (Экспоненциальное правило). И a_n -какво способов составить конфликтное действие над n -какими экз. (т.е. упорядоченные какие разделяемых экз.). Скажем при этом, что $a_0 = 0$. Пусть C_n — это какво способов разбить n -каких ~~экз.~~ (т.е. предельных или упорядоченные какие непустых какими конфликтными разделяемыми экз.) ограничение каких дает все n -каких то заранее не определено какие какие блоки, а затем в V из этих блоков составить конфликт. Действие каким способом заранее не известно.

блока ($\ln z$). Покажем $F_0 = 1$ и обозначим через $F(x)$ и $H(x)$ соответствующие экспоненч. прообр. функции пока-
зательных коэффициентов a_n и c_n . Тогда:

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

Это и есть требуемая экспоненч. ф-я.

3. Пример. В исходной погодке n гекс. Эти фигуры разбиваются на группы (пепулусы, соответственно), и в каждой группе устраивается хоровод с. о.: один из гексов становится в центр круга, а оставшиеся $(i-1)$ гекса образуют хоровод. При этом хоровод может состоять или из нескольких гекс., или из одного ребёнка, соединившего руки. Но при этом в центре в хороводах один ребёнок стоит однажды. Сколько способами это можно сделать?

1) Составим a_i ; очевидно, что $a_0 = a_1 = 0$. Далее,

$$a_i = i \cdot (i-2)! :$$

и способы могут выбирать ребёнка и поставить его в центр, и $(i-2)!$ способами расположить оставшихся $(i-1)$ гексов по кругу. ($(i-1)!$ способов расположить гекс.; но: и способы ~~перестановок~~ \Rightarrow)

2) Тогда: $F(x) = x^2 + \frac{x^3}{2} + \frac{x^4}{3} + \dots = x \left(x + \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{3} + \dots \right) =$
 $= x \cdot \ln \frac{1}{1-x}$, так как:

$$\begin{aligned} \left(\ln \frac{1}{1-x} \right)' &= - \left(\ln(1-x) \right)' = \frac{-1}{1-x} (-1) = \frac{1}{1-x} = 1 + x + x^2 + \dots + x^n \Rightarrow \\ \Rightarrow \int \ln \frac{1}{1-x} dx &= x + \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{3} + \dots + \frac{x^n}{n} + \dots \end{aligned}$$

3) Итак, $H(x) = e^{F(x)} = e^{x \cdot \ln \frac{1}{1-x}} = e^{\ln \left(\frac{1}{1-x} \right)^x} = \frac{1}{(1-x)^x}$

4) Получаем ответ; он очень длинный; но: что с ними делать? Как из него вытащить извлеч. a_n ?

4. Доказательство, основанное на том, что если при всех x имеем

*) Действительно, возвращаясь к формуле $H(x) = e^{F(x)}$ и предполагая ее для X :

$$H'(x) = e^{F(x)} \cdot F'(x) = H(x) \cdot F'(x) \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow C_1 + \frac{C_2}{1!}x + \frac{C_3}{2!}x^2 + \dots + C_{n+1} \frac{x^n}{n!} = \left(\underbrace{C_0}_{=1} + C_1 \frac{x}{1!} + C_2 \frac{x^2}{2!} + \dots + C_n \frac{x^n}{n!} + \dots \right) \cdot \left(a_1 + \frac{a_2}{1!}x + \frac{a_3}{2!}x^2 + \dots + a_{n+1} \frac{x^n}{n!} + \dots \right).$$

2) Но: или переменная 2 неяв. предусл. неспецифична - ~~здесь~~

$$\Rightarrow C_{n+1} = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a_{i+1} \cdot C_{n-i} \Leftrightarrow a_{n+1} = C_{n+1} - \sum_{i=0}^{n-1} a_{i+1} C_{n-i} \binom{n}{i}$$

$$= \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a_i a_{n+1-i} \Leftrightarrow a_{n+1} = C_{n+1} - \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a_i a_{n+1-i}$$

5. Давайте сразу же обобщим экспоненц. ф-ю.

*) В экспоненциальной форме: мы разбиваем n -элементное множество на неупорядоченные непустые блоки, совершающие перестановки. Тот, кто способен над этим ~~дело~~ M^{20} блоком, а самое блоки не трогает.

2) Если же мы теперь удаляем совершающие ^{2e} перестановки, которые действуют над K блоками B_k способом, то: при θ пример, если K получим

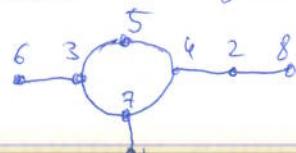
$$\frac{B_k}{K!} F^K(x)$$

способов это сделать. Суммируя по всем K , получим что

$$H(x) = G(F(x)), \text{ где } G(x) = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{B_k}{K!} x^K.$$

6. Пример 2 ^{Построить} можно способом разбить n наборов в упорядоченные подмножества, а затем расставить эти ~~подмножества~~ упорядоченные подмножества в упорядоченном порядке

Например:

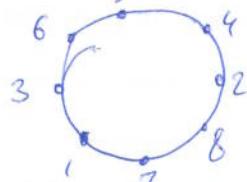


1) Имеется $a_1 = 1!$ способов расставить 1 подряд в цепочку, и $b_{k+1} = (k-1)!$ способов расставить k блоков по кругу $\Rightarrow F(x) = \frac{1}{1-x}; G(x) = \ln \frac{1}{1-x} + 1 (!)$

2) Тогда: $H(x) = 1 + \ln \frac{1}{1-\frac{1}{1-x}} = 1 + \ln \frac{1-x}{1-2x} = \text{[убрать } \frac{1}{1-x} \text{]}$
 ~~$\frac{1-2x}{1-2x} = \frac{1-2x}{1-2x}$~~ $= 1 + \ln(1-x) + \ln\left(\frac{1}{1-2x}\right) = 1 - \ln\frac{1}{1-x} + \ln\frac{1}{1-2x}$
 $\Rightarrow C_0 = 1; C_n = 2^n \cdot (n-1)! - (n-1)! = (2^n - 1) \cdot (n-1)!$

3) Естественно, т.к. отсчет осуществляется простым, то можно предупредить о простом исходном порядке ябло.

Численно, рассматривая n метод в ~~все~~ круг $(n-1)!$ способами



В круге n промежутков между любыми двумя яблонями проводят или не проводят веревку, соединяющую их на линии цепочки, но одна обеих должна быть $\Rightarrow 2^n - 1 \Rightarrow \dots$

7. Задача Воздухе говорят, что ~~здесь~~ ^{также} находятся 3 разных, но очень близких, гостевых служб исключительной приватности:

1) $C_n = 1 \quad \forall n = 0, 1, 2, \dots \Rightarrow$ это - исключительное правило
 $\text{и } H(x) = e^{F(x)}$

Она означает, что с близкими яблочками комплектовать ящики действует не согласовано.

2) $C_n = n! \quad \forall n = 0, 1, 2, \dots$; это - правило, когда все блоки чисто упорядочены. В этом случае правило

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

3) $C_n = (n-1)! \quad \forall n = 1, 2, 3; C_0 = 1$; это - правило, когда все блоки чисто упорядочены;

$$H(x) = 1 + F(x) + \frac{F^2(x)}{2} + \frac{F^3(x)}{3} + \frac{F^4(x)}{4} + \dots = 1 + \ln \frac{1}{1-x}$$

8. Ну хорошо: все это место - хороший способ...

А тогда это все нужно? На самом деле с теми же формулами можно решать олимпиадные задачи абсолютно неравнозначных и прошлые очень сложные задачи.

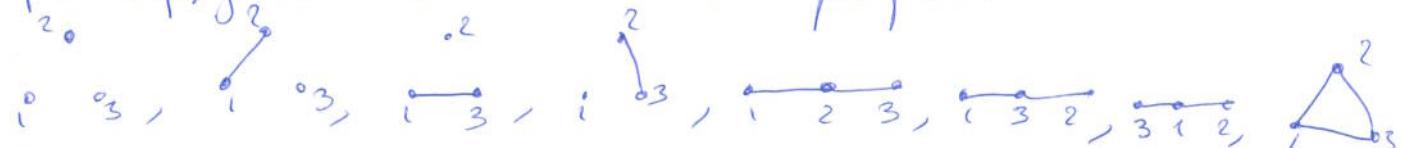
Важный пример №1 Перечисление всех подсчетных графов. (без петель и изолированных ребер) на n -элементном множестве (вершинах) вершин.

1) Что такое подсчетный граф? Это цикл $[n]$ вершин, любой пары которых может быть соединено или не соединено ребром. Сколько всего возможных пар вершин у нас \exists ? Очевидно, $\approx \binom{n}{2}$ пар вершин. Тогда \forall граф - это есть некоторое подмножество этого множества пар вершин. Например, пустому подмножству соответствует граф из n изолированных вершин, а $\frac{n(n-1)}{2}$ подмножству из ребристо $\binom{n}{2}$ пар вершин - полный граф K_n .

2) Сколько всего подмножеств у данного множества 3 -ми элементов \Rightarrow только C_3 всех графов ребристо

$$C_3 = 2^{\binom{3}{2}} = 2^{\frac{3(3-1)}{2}}$$

Например, где $n=3$ имеем 8 графов:



3) Задача: найти, например, сколько всех односвязных графов на n вершинах. В примере $A_3 = 4$. Более-меньше понятно, что $A_n > A_{n-1}$; т.к. \forall граф состоит из ~~одесвязных~~ ^{каждых одесвязных} ~~одесвязных~~ односвязных подграфов, то число A_n и C_n г.д. нечто связано. Как?

4) Переформулируем задачу с.о.: \exists сколько n -элементное множество - цикл вершин. Число A_n - это сколько способов напрямую со n вершинах односвязный граф. Очевидно тогда что \forall ~~одесвязных~~ односвязный граф, состоящий из k односвязных

помимо, получила кумилятивное разбиение n -множества $\{1, 2, \dots, n\}$ на K непустых неупорядоченных блоков и построение на K множествах этих блоков разбиения Ω ~~графа~~ ^с внешнего графа.

Несколько способов построить такой ~~граф~~ одновременно
граф $= \Omega_{\text{им}}$, несколько способов построить K -связный граф

$$= \frac{1}{K!} \sum_{\substack{\text{б.т. блоков} \\ K=2^k}} \frac{n!}{1! \dots k!} a_1 \dots a_k \Rightarrow$$

$$\Rightarrow H(x) = c_0 + c_1 x + c_2 \frac{x^2}{2!} + \dots + c_n \frac{x^n}{n!} = e^{F(x)} = e^{a_0 + a_1 x + a_2 \frac{x^2}{2!} + \dots + a_n \frac{x^n}{n!}}$$

$$5) \text{ Теперь: } c_n = 2^{\binom{n}{2}} \Rightarrow a_{n+1} = c_{n+1} - \sum_{i=0}^{n+1} a_i c_{n+1-i} \cdot \binom{n}{i}.$$

$$6) \text{ Так, } c_0 = 1; a_0 = 0; \text{ далее: } a_1 = 1; a_2 = 1 \dots$$

$$\text{Также, } c_2 = 2, a_2 = 1: \quad \text{и т.д.} \quad \text{Например,}$$

~~$$a_3 = c_3 - \sum_{i=1}^2 \binom{2}{i} a_i c_{3-i} = c_3 - 2 \cdot a_1 c_2 - 1 \cdot a_2 c_1$$~~

$$a_3 = c_3 - \sum_{i=1}^2 \binom{2}{i} a_i c_{3-i} = c_3 - 2 \cdot c_1 \cdot a_2 - c_2 \cdot a_1 = 8 - 2 - 2 = 4$$

9. Наше попадание в еще один важный пример
Важный пример N=2

*) Мы рассмотревали случаи, когда у нас $a_i = 1$. А давайте теперь рассмотрим совсем простейший, базовый случай, когда $a_0 = 0, a_i = 1 \forall i = 1, 2, \dots$. Чему он соответствует?

2) Или берем n -это же число, разбиваем его на кратные неупорядоченные блоки - и все, ~~если~~ мы с ними симметрически ничего не делаем, то с перестановками в них ничего не делаем. Но, мы с нашей головой уже стоям впереди - ~~если~~ число способов сделать это $= B_n$ - числом Берна. Так вот, из этого ясно сразу же получаем:

a) Продуцирующие функции чисел Берна:

$$H(x) = B_0 + B_1 x + B_2 \frac{x^2}{2!} + \dots = e^{(e^x - 1)}$$

д) бесконечное соотношение где $c_n = \sum_{k=0}^n C(n+k)$ и все $a_i = 1$.

$$B_{n+1} = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} B_i$$

10. Но: понимаем что мы можем решать и более сложную задачу - ~~какую~~ мы можем определить сколько разбиваний n -элементного множества ровно на k блоков.
 И это число - это число $S(n, k) = \left\{ \begin{matrix} n \\ k \end{matrix} \right\}$ Стартовая 2-я строка
Число было получено путем оценки способов решения задачи. Продолжение предыдущего списка.
 Вопрос: можно ли их получить из этой формулы? Чуть
 этого не серии; а именно ли они есть сколько разбиваний множества ровно на k блоков?

1) Определяется что имеем, и сделано это кумулятивное с.о.:
 разбиение и комбинаторные ф-лы, и в конце ~~он~~ ~~в~~ возьмем t^k
число способов совершение 2-го шага делится на k блоков
 где t - некоторый параметр. Этот видор означает следующее:
 мы присвоившись H разбиению, содержащему ровно k блоков
 все ~~или~~ (или иначе) t^k

2) При этом: получим

$$\text{Р} H(x) = 1 + t \cdot \frac{F'(x)}{1!} + t^2 \cdot \frac{F''(x)}{2!} + \dots + t^k \cdot \frac{F^k(x)}{k!} + \dots = H(x, t) =$$

$$= \underbrace{c_0}_{1!} + c_1(t)x + c_2(t) \frac{x^2}{2!} + \dots + c_n(t) \frac{x^n}{n!} + \dots, \text{ где}$$

$$c_n(t) = \sum_{k=0}^n c(n, k) t^k. ; c(0, 0) = 1; c(\underbrace{\frac{n}{0}, 0}) = 0$$

3) ~~П~~ Очевидно, $c_n(1) = c_n$ - ~~второе это понимание~~, это же
 Дано, $c_n(n, 1) = a_n$ - сколько способов выбрать n -элементное разбиение подачи

Тогда комбинаторных чисел $C(n, k)$: ~~всех~~ ~~некоторые~~ ~~некоторых~~
 и n -элементное разбиение на k блоков (которые не могут быть
 пустыми, обединение которых дает все n -элементное), и разбиение i_1, i_2, \dots, i_k
 и в H ~~делах~~ ~~ти~~ блоков разбивается на k блоков. ~~и~~ ~~все~~ ~~каждое~~ ~~разбиение~~
 такое действие №1 дает сколько способов. При этом

$$c_n = c_n(1) = \sum_{k=0}^n c(n, k) \quad \left(\begin{array}{l} \text{и есть комбинаторные числа} \\ \frac{F^k(x)}{k!}, \text{ соответствующие } t^k \text{ в разложении } H(x, t) \end{array} \right)$$

4) Еще раз:

$$H(x,t) = 1 + t^1 \cdot F(x) + \cancel{t^2} + t^2 \cdot \frac{F^2(x)}{2!} + \dots + t^k \cdot \frac{F^k(x)}{k!} + \dots = :$$

$$= : (1 + t^1 \cdot H_1(x) + t^2 \cdot H_2(x) + \dots + t^k \cdot H_k(x) + \dots), \text{ где } H_k(x) = \frac{F^k(x)}{k!}$$

Примечание: $H(x,1) = H(x) = 1 + F(x) + \frac{F^2(x)}{2!} + \dots + \frac{F^k(x)}{k!} + \dots = e^{F(x)}$ \Leftrightarrow
 $\Leftrightarrow F(x) = \ln H(x)$

Тогда, очевидно, имеем

$$H_k(x) = \frac{F^k(x)}{k!} = \frac{1}{k!} [\ln H(x)]^k, \text{ т.е.}$$

выводим формулу для $H(x)$. При этом, можно вывести

$$H_k(x) = \sum_{n=0}^{+\infty} C(n,k) \frac{x^n}{n!}, \text{ то}$$

и получаем формулу, применяющую формулу $C(n,k)$ для C_n
 $\sum_{n=0}^{+\infty} C(n,k) \frac{x^n}{n!} = \frac{1}{k} \left[\ln \left(c_0 + c_1 x + \cancel{c_2 \frac{x^2}{2!} + \dots + c_n \frac{x^n}{n!}} \right) \right]^k$

5) Еще одно применение рябко:

$$H(x,t) = 1 + t^1 \cdot F(x) + t^2 \frac{F^2(x)}{2!} + \dots + t^k \frac{F^k(x)}{k!} + \dots = e^{tF(x)} =$$
$$= [e^{F(x)}]^t = [H(x)]^t$$

6) Пример. Проверяющая формула для ряда Г. 2^{го} ряда

$$F(x,t) = e^{t(e^x - 1)}$$

Доказательство: получено с ее последующим различием с ряном Г. 2^{го} ряда.

Приложение