

7. Решить задачу перемешивания предметов по неравновесным условиям.
Решение задачи

1. Вернемся к задаче о марках и бандронах. Напомним, что наше дело было отравить ^{по почте} бандрона стоимостью 18 руб. нашей на нем ^{в упаковке конверт} марки ^{со стоимостью} в 4, 6 и 10 рублей. При этом способи нашей же марки, отличающиеся или по величине и по редкости нашей же марки, считались различными.

Однако на практике нас, как правило, не интересует порядок нашей же марки. Все, что нас интересует - это чтобы стоимость нашей же марки совпадала со стоимостью отправки бандрона. В этом смысле, как не сложно видеть, \exists всего 3 ~~способа~~ различных способа нашей же марки:

$$6+6+6, 4+4+10, 4+4+4+6.$$

Как формализовать эту задачу?

Не сложно ^{убедиться} видеть, что с формальной точки зрения ^{дело} данная задача сводится к решению в целых неотрицательных числах уравнения

$$4y_4 + 6y_6 + 10y_{10} = n$$

При этом все решения нашей задачи при $n=18$ выглядят следующим образом (вектор (y_4, y_6, y_{10})):
 $(0, 3, 0); (2, 0, 1); (3, 1, 0).$

Вопрос: как же решать такую задачу в общем случае?

2. Первое, что хочется - это записать для этой задачи какое-то рекуррентное соотношение.

1) Напомним, что в случае, когда порядок нашей же марки был важен, мы разбирались все равно варианты на 3 непересекающихся блока в зависимости от того, ~~какая~~ марка какого достоинства была нашей же оспереди \Rightarrow получили рекурр. соотношение вида

$$F(n) = F(n-4) + F(n-6) + F(n-10)$$

То, ~~как~~ ~~разлагается~~ при сложении. При этом x^n в $f(x)$ встречается ровно столько раз, ~~сколько~~ сколько способов разложить n на сложение требуемого нам вида. И все, что нам теперь остается - это сосчитать.

Например, ~~мы~~ в сумме $n = 18$ имеем три типа слагаемых $x^2 \cdot x^6 + x^{18} + x^8 \cdot x^{10} = x^{3 \cdot 4} \cdot x^{1 \cdot 6} + x^{3 \cdot 6} + x^{2 \cdot 4} \cdot x^{1 \cdot 10} = 3x^{18}$

2) Очевидно, что данный порядок обобщается и на \forall другие задачи подобного типа. Например, предположим, что мы имеем право на ~~наименование~~ на баннеров не более ~~одной~~ ~~марки~~ денежного достоинства тогда производящая функция $f(x)$, очевидно, $f(x) = (1+x^4)(1+x^6)(1+x^{10}) = 1+x^4+x^6+x^{10}+x^{14}+x^{16}+x^{14}+x^{16}+x^{10}$

В ~~данном~~ ~~случае~~, мы видим, например, что сумму в 10 рублей мы можем получить, нашивая либо по одному достоинству в 4 и в 6 рублей, либо нашивая одну марку достоинством в 10 рублей.

Сформировать решение данной задачи сводится к решению в урне

$$4y_4 + 6y_6 + 10y_{10} = n$$

при условии, что все $y_m = 0$ или 1, $m = 4, 6, 10$.

3) Итак, мы на примерах научились решать задачи о разложении числа n на слагаемые при разном роде ограничений или на сами слагаемые, так и на их число, и научились мы это делать с пом. обществ. произв. функц.

Вскоре некое аподоза дастте решение задачу о разложении ~~числа~~ числа $n > 0$ на слагаемые при ~~отсутствии~~ любых-либо ограничений ~~на слагаемые~~ и на их число.

а) Сколько ~~разных~~ способов разложения n на слагаемые $1, 2, 3, \dots, k$ Дайте $p(n)$ для начальных первых чисел

$p(2) = 2$, т.к. $2 = 1 + 1 = 2$.

Далее, $p(3) = 3$, т.к. $3 = 1 + 1 + 1 = 2 + 1 = 3$. Теперь,

$4 = 4 = 3 + 1 = 2 + 2 = 1 + 1 + 1 + 1 = 2 + 1 + 1 \Rightarrow p(4) = 5$

$5 = 5 = 4 + 1 = 3 + 2 = 3 + 1 + 1 = 2 + 2 + 1 = 2 + 1 + 1 + 1 = 1 + 1 + 1 + 1 + 1 \Rightarrow p(5) = 7$

В общем случае ~~это сводится к решению уравнения~~

$1y_1 + 2y_2 + \dots + ny_n = n$ ← см. стр. 9

Но: такое уравнение имеет решение с нек. 0, 1

в неотрицательных целых числах. Общноведная производящая функция для такого уравнения при фиксир. n имеет,

очевидно, след. вид:

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

$$= \frac{1}{(1-x)} \cdot \frac{1}{(1-x^2)} \cdot \frac{1}{(1-x^3)} \dots \frac{1}{(1-x^n)}$$

Но: или можно
 б) ~~Теперь: как бы доказать общноведную производящую функцию, позволяющую получать решения для произвольного n ?~~ Очевидно, что она должна иметь вид ~~формально~~ $\frac{1}{(1-x)} \frac{1}{(1-x^2)} \dots$

Почему формально? Потому что при k делении n число слагаемых с x^n всегда будет конечно.

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

Этот результат был получен Эйлером в 1740-х годах.

4) Аппарат общноведных производящих функций позволяет получать очень интересные результаты, касающиеся ~~различных~~ делений чисел на слагаемые.

В качестве примера рассмотрим задачу о ~~различных~~ делении n в случае, когда n можно ~~можно~~ входить в сумму не более 1 раз.

а) Или знаем, что в этом случае произв. функция имеет вид $f(x) = (1+x)(1+x^2)(1+x^3) \dots (1+x^n) \dots$ для $\forall n > 0$.

б) Но: $(1+x^j) = \frac{(1-x^{2j})}{(1-x^j)}$, поэтому

$$f(x) = \frac{(1-x^2)}{(1-x)} \cdot \frac{(1-x^4)}{(1-x^2)} \cdot \frac{(1-x^6)}{(1-x^3)} \cdots \frac{(1-x^{2n})}{(1-x^n)} \cdots$$

Заметим, что в числителе остаются лишь ~~степени~~ с четными степенями x . Они постепенно сокращаются с аналогичными сомножителями в знаменателе \Rightarrow в итоге ~~остается~~ они все постепенно сокращаются \Rightarrow

\Rightarrow получим: $f(x) = \frac{1}{(1-x)} \cdot \frac{1}{(1-x^3)} \cdot \frac{1}{(1-x^5)} \cdots \frac{1}{(1-x^{2n+1})} =$
 $= (1+x+x^2+\dots)(1+x^3+x^6+x^9+\dots)(1+x^5+x^{10}+\dots) \cdots$ а это есть \Rightarrow получим

производящую функцию, соответствующую разбиению n на сумму нечетных чисел.

в) Т.о. доказана след.

Th. Количество способов разбиения n на сумму, в случае, когда n число входит в сумму не более 1 раз, = количеству разбиений n на сумму нечетных чисел.

2) Пример: $\exists n=5 \Rightarrow$ ~~всего~~ имеем 3 случая, когда в разбиение ~~входит~~ n число входит не более 1 раз.
 $5, 4+1, 3+2.$

Далее, $5=5=3+1+1=1+1+1+1+1 \Rightarrow$ 3 способа разбиения n на сумму нечетных чисел.

4. Это все, конечно же, замечательно, но: какое это все имеет отношение:

а) к задаче о размещении неразличимых предметов по различным емкостям, и

б) к комбинаторной интерпретации при одновременных производящих функций?

Конечно же, очевидно, что самое простое.

1) Рассмотрим вначале следующую задачу, связанную с приеми 2-х одновременных производящих функций. Заметим, что два

д) Что же в результате мы имеем? Очевидно, что в S_n войдут только те словесные, для которых a_i и b_{n-i} одновременно означают отклонения от нуля.

При этом понятие такое неуровне словесное дает какое разбиение n на 2 слагаемых с одной стороны, некоторый вариант разбиения n на j_1 и j_2 предметов по $\frac{1}{j_1} + \frac{(n-i)}{j_2}$ мушкет, такой, что в $1^{\text{х}}$ $\frac{1}{j_1}$ мушкет находите по j_1 предмета, а в $2^{\text{х}}$ $\frac{(n-i)}{j_2}$ мушкет находите по j_2 предмета, а с другой стороны, и такое словесное дает нам некоторое разбиение n в сумму $2^{\text{х}}$ словесных вида

$$\frac{1}{j_1} y_{j_1} + \frac{1}{j_2} y_{j_2} = n,$$

в котором $y_{j_1} = \frac{1}{j_1}$, $y_{j_2} = \frac{(n-i)}{j_2}$. Число же неуровне словесных в S_n дает нам общее число вариантов совершить внешние операции.

3) Пример $\exists j_1=2; j_2=3 \Rightarrow$

$$\Rightarrow f(x) = 1 + x^2 + x^4 + \dots + x^{2n} + \dots,$$

$$g(x) = 1 + x^3 + x^6 + \dots + x^{3n} + \dots$$

Тогда
$$h(x) = c_0 + c_1 x + c_2 x^2 + \dots + c_n x^n + \dots = (1 + x^2 + x^4 + x^6 + \dots)(1 + x^3 + x^6 + \dots) =$$

$$= 1 + x^2 + x^3 + x^4 + \underbrace{x^2 \cdot x^3}_{=x^5} + \underbrace{x^6 + x^6}_{=2x^6} + x^3 x^4 + \dots$$

Коэффициент $c_6 = a_0 b_6 + a_6 b_0$ ~~и ответ:~~ и ответ:

раскладно по мушкет
в предметах:

разбиение числа 6:

а) $a_0=1, b_6=1$: ○○○|○○○

а) $a_0=1, b_6=1$: $2y_2 + 3y_3 = 6, y_2=0, y_3=2$

б) $a_6=1, b_0=1$: ○○○|○○○

б) $a_6=1, b_0=1$: $2y_2 + 3y_3 = 6, y_2=3, y_3=0$

4) Очевидные обобщения этого подхода.

а) во-первых, это для каждой мушкет. В итоге

ниших ограничений на количество единиц, [8]
вот, можно иметь предметы как 1-го, так и
2-го типа, не было. На языке разбиений типа Π
на словах это означает, что не было ограничений
на количество входящих типов j_1 и j_2 в разбиение. \otimes .

Если такие ограничения имеются, то они результируют типами a_i и b_i .

Пример: 2 мы в разбиении не можем использовать более двух единиц ~~для~~ как для 1-го, так и для 2-го интервалов (т.е.: не более типа 2 и 3 не могут входить в разбиение Π на словах более 2^x раз). Тогда

$$f(x) = (1+x^2+x^4)(1+x^3+x^6) = \\ = 1+x^2+x^3+x^4+x^5+x^6+x^7+x^8+x^{10} \Rightarrow C_6 = 1:$$

$$2i_2 + 3i_3 = 6; \quad i_2 = 0, \quad i_3 = 2;$$

...

д) Далее, мы пока рассмотрим случай, отвечающий произведению двух одночленных производящих функций. По сути, как обобщить этот подход ~~на~~ на случай произведения k одночленных производящих функций.

5) Заключение. В задачах разбиения типа Π на словах (т.е. в задачах разбиения ~~разрешенных~~ Π неразрешенных предметов по разрешенным единицам) достаточно легко решается случай фиксированного типа K ~~разрешенных~~ словечек (единиц), а несколько словечек - случай произвольного K .

В задачах разбиения ~~типа~~ Π на словах (т.е. в задачах разбиения Π неразрешенных предметов по неразрешенным единицам) все ровно наоборот: мы выше достаточно легко решали за-

логи, в кот. n -размешено, а k -лет. Задание не
 расшодит предметов по размешиваемому плану к
 единиц означают здесь более сложными. ~~Они~~
 их решения достаточно успешно применяются т.н.
 динамическая техника, сутью которой и предметом
 которой и будет посвящен следующий параграф.

Дане разбиение $n \in \mathbb{N}$ на k положительных n_i
 неотрицательный набор $\{x_i\}$ чисел, $\sum_{i=1}^k x_i = n$

⊗. Почему? Формально: мы решаем уравнение

(*) $x_1 + x_2 + \dots + x_n = n$ ~~$x_1 \geq x_2 \geq x_3 \geq \dots \geq x_n \geq 1$~~

Почему сложением как так? Почему? Большее быть не может. Положительный - это очевидно
~~линейное упорядоченное множество~~ следует переписать.

Тем как порядок сложения роли не играет, но мы можем
 считать, что x_i упорядочены - например, по убыванию, т.е.:

$n \geq x_1 \geq x_2 \geq \dots \geq x_n = 0.$

~~Почему сложением~~ Там, $5 = 4 + 1 = 3 + 2 = 2 + 2 + 1 = 2 + 1 + 1 + 1 = 1 + 1 + 1 + 1 + 1$

Количество различных разбиений числа n обозначается
 функцией $p(n)$. Давайте сочтем число $p(n)$ для
 нескольких $1 \leq n$:

Теперь: $\exists y_i$ - это колво ^{т.е. число $x_k = i$} частей (или сложений) разбиения
 числа n , равных в точности i . Тогда, очевидно, (*) можно
 переписать в след. виде:

$y_1 + 2y_2 + 3y_3 + \dots + ny_n$, где $y_i \geq 0, 1 \leq i \leq n.$

Пример: $5 = 2 + 2 + 1 \Rightarrow y_1 = 1, y_2 = 2, y_3 = y_4 = y_5 = 0.$