Конспект по дискретной математике На основе лекций Рабиновича. А. С

Рустамова Дарина

2022

Оглавление

1	Теория множеств			
	1.1	Основные понятия		
	1.2	Операции над множествами		
	1.3	Законы теории множеств		
2	Элементы математической логики			
	2.1	Основные понятия и операции		
	2.2	Многочлен Жегалкина		
	2.3	Задачи		
3	Отношения			
	3.1	Основные понятия		
	3.2	Правила вывода клауз		
	3.3	Задачи		
4	Комбинаторика 1-			
	4.1	Размещения		
	4.2	Сочетания		
	4.3	Задачи		
5	Производящие функции			
	5.1	Производящие функции и их основные свойства 20		
	5.2	Задачи		

Теория множеств

1.1 Основные понятия

Множество - это совокупность каких-либо объектов. Множества бывают конечными, бесконечными пустыми, счестными и бесчетными.

Мощность множества: |A|

Если между двумя множествами A и B можно установить взаимнооднозначное соответствие, тогда множества называются **равномощными**.

$$|A| = |B| \tag{1.1}$$

Теорема Кантора. Множество подмножеств любого множества, имеет мощность больше, чем само множество.

Обычно в множество подмножеств входит пустое множество и само множество.

Чтобы проверить теорему Кантора, рассмотрим конечное множество и рассмотрим множество подмножеств конечного множества из n элементов. Например, рассмотрим множество из 2-х элементов

$$A = \{1, 2\}$$

Множество подмножеств равно

$$A_2 = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{1, 2\}\}\$$

Рассмотрим из множество 3-х элементов

$$B = \{1, 2, 3\}$$

Множество подмножеств равно

$$B_3 = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{3\}, \{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}, \{1, 2, 3\}\}$$

Напрашивается закономерность, что

$$|A_n| = 2^{|A|} (1.2)$$

где $|A_n|$ - мощность множества подможеств множества из n элементов Выведем так же несколько формул для мощность множества подмножеств:

$$|A_n| = |A_{n-1}| + |A_{n-1}| = 2|A_{n-1}| \tag{1.3}$$

$$|A_n| = 2|A_{n-1}| = 2^2|A_{n-1}| = \dots = 2^n|A_0| = 2^n$$
(1.4)

Поставим вопрос: сколько будет подмножеств из n элементов содержащих k элементов? Отвечаю. C_n^k - число подмножеств из k элементов. Стоит заметить, что

$$\sum_{k=0}^{n} C_n^k = 2^n \tag{1.5}$$

1.2 Операции над множествами

Рассмотрим основные операции над множествами.

Объединение

$$A \cup B = \{x : x \in A \cup x \in B\} \tag{1.6}$$

Пересечение

$$A \cap B = \{x : x \in A \cap x \in B\} \tag{1.7}$$

Дополнение

$$\overline{A} = \{x : x \notin A\} \tag{1.8}$$

Вычитание

$$A \backslash B = \{x : x \in A \cap x \notin B\} = A \cap \overline{B} \tag{1.9}$$

Сумма

$$A \oplus B = (A \backslash B) \cup (B \backslash A) = (A \cap \overline{B}) \cup (B \cap \overline{A})$$
 (1.10)

1.3 Законы теории множеств

1. Коммутативность

$$A \cup B = B \cup A \tag{1.11}$$

$$A \cap B = B \cap A \tag{1.12}$$

2. Ассоциативность

$$A \cup (B \cup C) = (A \cup B) \cup C \tag{1.13}$$

$$A \cap (B \cap C) = (A \cap B) \cap C \tag{1.14}$$

3. Закон идентичности

$$A \cup A = A \tag{1.15}$$

$$A \cap A = \emptyset \tag{1.16}$$

4. Закон дистрибутивности

$$A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C) \tag{1.17}$$

$$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C) \tag{1.18}$$

5. Закон поглощения

$$A \cup (A \cap B) = A \tag{1.19}$$

$$A \cap (A \cup B) = A \tag{1.20}$$

6. Закон де-Моргана

$$\overline{A \cup B} = \overline{A} \cap \overline{B} \tag{1.21}$$

$$\overline{A \cap B} = \overline{A} \cup \overline{B} \tag{1.22}$$

7. Закон нуля и единицы

$$0 = \emptyset \tag{1.23}$$

$$1 = \mathbb{U} \tag{1.24}$$

8. Двойное отрицание

$$\overline{\overline{A}} = A \tag{1.25}$$

9. Законы склеивания

$$(A \cup B) \cap (A \cup \overline{B}) = A \tag{1.26}$$

$$(A \cap B) \cup (A \cap \overline{B}) = A \tag{1.27}$$

Пример некоторых доказательств.

Закон поглощения

$$A \cup (A \cap B) = (A \cap 1) \cup (A \cap B) = A \cap (1 \cup B) = A \cap 1 = A \tag{1.28}$$

$$A \cap (A \cup B) = (A \cup 0) \cap (A \cup B) = A \cup (0 \cap B) = A \cup 0 = A$$
 (1.29)

Закон скеливания

$$(A \cup B) \cap (A \cup \overline{B}) = A \cup (B \cap \overline{B}) = A \cup 0 = A \tag{1.30}$$

$$(A \cap B) \cup (A \cap \overline{B}) = A \cap (B \cup \overline{B}) = A \cap 1 = A \tag{1.31}$$

Рассмотрим формулу дистрибутивности в следующем виде:

$$A_1 \cap (B_1 \cap B_2 \cap ... \cap B_n) = (A_1 \cap B_1) \cup (A_1 \cap B_2) \cup ... \cup (A_1 \cap B_n)$$
 (1.32)

Формула включения и исключения

$$|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B| \tag{1.33}$$

$$|A \cup B \cup C| = |A| + |B| + |C| - |A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C| + |A \cap B \cap C|$$

$$(1.34)$$

Доказательства оставляю читателю :)

Задача 1. Сколько имеется целых чисел от 1 до 1000 которые не делятся на 3, 5, 7?

Решение. Возьмем A_3 - числа, делящиеся на 3, A_5 - числа, делящиеся на 5, A_7 - числа, делящиеся на 7.

При этом,
$$|A_3| = \frac{1000}{3} = 333$$
, $|A_5| = \frac{1000}{5} = 200$, $|A_7| = \frac{1000}{7} = 142$ $|A_{15}| = \frac{1000}{3*5} = 66$, $|A_{21}| = \frac{1000}{3*7} = 47$, $|A_{35}| = \frac{1000}{7*5} = 28$, $|A_{105}| = \frac{1000}{3*5*7} = 9$

$$|A_3 \cup A_5 \cup A_7| = 333 + 200 + 142 - 66 - 47 - 28 + 9 = 543$$

Other: 1000 - 543 = 457

Элементы математической логики

2.1 Основные понятия и операции

Пусть A - множество и

$$a = \begin{cases} 1 & x \in A \\ \emptyset & x \notin A \end{cases} \tag{2.1}$$

Проведем аналогию из теории множеств в математическую логику:

$$A \cup B \to a \vee b \tag{2.2}$$

$$A \cap B \to a \wedge b \tag{2.3}$$

$$\overline{A} \to \overline{a}$$
 (2.4)

$$A - B \to a - b = a \wedge \overline{b} \tag{2.5}$$

$$A+b\to a+b=(a-b)\vee (b-a)=(a\wedge \overline{b})\vee (b\wedge \overline{a}) \hspace{1cm} (2.6)$$

Дистрибутивность

$$a \lor (b \land c) = (a \lor b) \land (a \lor c) \tag{2.7}$$

$$a \wedge (b \vee c) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c) \tag{2.8}$$

Поглощение

$$a \lor (a \land b) = a \tag{2.9}$$

$$a \wedge (a \vee b) = a \tag{2.10}$$

Законы де-Моргана

$$\overline{a \wedge b} = \overline{a} \vee \overline{b} \tag{2.11}$$

$$\overline{a \vee b} = \overline{a} \wedge \overline{b} \tag{2.12}$$

Законы склеивания

$$(a \lor b) \land (a \lor \overline{b}) = a \tag{2.13}$$

$$(a \wedge b) \vee (a \wedge \overline{b}) = a \tag{2.14}$$

Дополнительные логические операции

1. Стрелка Пирса:

$$a \downarrow b = \overline{a \lor b} = \overline{a} \land \overline{b} \tag{2.15}$$

2. Штрих Шеффера:

$$a \mid b = \overline{a \wedge b} = \overline{a} \vee \overline{b} \tag{2.16}$$

3. Импликация:

$$a \to b = \overline{a - b} = \overline{a \wedge \overline{b}} = \overline{a} \vee b$$
 (2.17)

4. Эквивалентность:

$$a \sim b = \overline{a+b} = \overline{(a \wedge \overline{b}) \vee (b \wedge \overline{a})}$$
 (2.18)

Совершенная дизъюнктивная нормальная функция (СДНФ)

$$f(x_1, x_2, ..., x_n) = (\overline{x}_1 \wedge \overline{x}_2 \wedge ... \wedge \overline{x}_n \wedge f(0, 0, ..., 0))$$

$$\vee (x_1 \wedge \overline{x}_2 \wedge ... \wedge \overline{x}_n \wedge f(1, 0, ..., 0))$$

$$\vee (x_1 \wedge x_2 \wedge ... \wedge x_n \wedge f(1, 1, ..., 1)) \quad (2.19)$$

Совершенная конъюктивная нормальная функция (СКНФ)

$$f(x_1, x_2, ..., x_n) = (\overline{x}_1 \vee \overline{x}_2 \vee ... \vee \overline{x}_n \vee f(1, 1, ..., 1))$$

$$\wedge (x_1 \vee \overline{x}_2 \vee ... \vee \overline{x}_n \vee f(0, 1, ..., 1))$$

$$\wedge (x_1 \vee x_2 \vee ... \vee x_n \vee f(0, 0, ..., 0)) \quad (2.20)$$

2.2 Многочлен Жегалкина

Рассмотрим основные свойства

$$\overline{a} = 1 + a \tag{2.21}$$

$$a \wedge b = ab \tag{2.22}$$

$$a \lor b = a + b + ab \tag{2.23}$$

$$a + a = 0 \tag{2.24}$$

$$a - b = a \wedge \overline{b} = a(1+b) = a + ab$$
 (2.25)

$$a(b+c) = ab + ac (2.26)$$

$$a + b = b + a \tag{2.27}$$

$$a \downarrow b = \overline{a \lor b} = \overline{a} \land \overline{b} = (1+a)(1+b) = 1+a+b+ab \tag{2.28}$$

$$a \mid b = \overline{a \wedge b} = 1 + ab \tag{2.29}$$

$$a \rightarrow b = \overline{a - b} = \overline{a \wedge \overline{b}} = 1 + a(1 + b) = 1 + a + ab$$
 (2.30)

$$a \sim b = \overline{a+b} = 1 + a + b \tag{2.31}$$

Совершенная полиномиальная нормальная форма (СПНФ) Получается из СДНФ заменой \vee на +, $\overline{x} = 1 + x$ и $x_1 \wedge x_2 = x_1x_2$

$$(1+a)(1+b)f(0,0) + a(1+b)f(1,0) + (1+a)bf(0,1) + abf(1,1)$$
 (2.32)

2.3 Задачи

Задача 2. Проверить $(a \mid b) \mid c = a \mid (b \mid c)$

Решение.

$$a \mid b = \overline{a \wedge b} = 1 + ab$$

$$(a \mid b) \mid c = (1 + ab) \mid c = 1 + c(1 + ab) = 1 + c + abc$$

$$a \mid (b \mid c) = a(1 + bc) = 1 + a(1 + bc) = 1 + a + abc$$

Ответ: неверное равенство.

Задача 3. Доказать $a \to (b \land c) = a \mid (b \mid c)$

Решение.

$$a \to (b \land c) = \overline{a} \lor (\overline{\overline{b \land c}}) = \overline{a} \lor \overline{b \mid c} = a \mid (b \mid c)$$

Задача 4. Доказать $a\downarrow((b-a)\sim b)=0$

Решение.

$$a \downarrow (1 + (b - a) + b) = a \downarrow (1 + b + ab + b) = a \downarrow (1 + ab) = (1 + a)(1 + 1 + ab) = (1 + a)ab = \overline{a}ab = 0$$

Отношения

3.1 Основные понятия

Введем новые обозначения, аналогичные обозначениям в математической логике.

Отношения	Мат. логика
=	~
\land	,
V	;
\Rightarrow	\rightarrow

Тавтология

$$1 \to \overline{P}_1; \overline{P}_2; ...; \overline{P}_{n-1}; \overline{P}_n; C \tag{3.1}$$

Противоречие

$$P_1, P_2, ..., P_{n-1}, P_n, \overline{C} \to 0$$
 (3.2)

Отношения эквивалентности

• Рефлексивность

$$A \sim A \tag{3.3}$$

• Симметричность

$$A \sim B \to B \sim A \tag{3.4}$$

• Транзитивность

$$A \sim B, B \sim C \to A \sim C$$
 (3.5)

Отношения порядка

• Рефлексивность

$$A \to A$$
 (3.6)

• Антисимметричность

$$A \Rightarrow B, \overline{B} \Rightarrow \overline{A}$$
 (3.7)

• Транзитивность

$$A \Rightarrow B, B \Rightarrow C, \text{ TO } A \Rightarrow C$$
 (3.8)

3.2 Правила вывода клауз

Выведем несколько формул, далее из них сформируем правила.

$$A \to B = \overline{A} \lor B = \overline{A}; B \tag{3.9}$$

Теперь воспользуемся этой формулой, чтобы вывести другие:

$$P_{1}, P_{2}, ..., P_{n} \Rightarrow C$$

$$P_{1}, P_{2}, ..., P_{n} \rightarrow C$$

$$\overline{P_{1}}, P_{2}, ..., P_{n} \lor C$$

$$\overline{P_{1}} \lor \overline{P_{2}} \lor ... \lor \overline{P_{n}} \lor C$$

$$\overline{P_{1}} \lor \overline{P_{2}} \lor ... \lor \overline{P_{n-1}} \lor (\overline{P_{n}} \lor C)$$

$$\overline{P_{1}} \land P_{2} \land ... \land P_{n-1} \lor (\overline{P_{n}} \lor C)$$

$$P_{1}, P_{2}, ..., P_{n-1} \Rightarrow (\overline{P_{n}}; C)$$

$$P_{1}, P_{2}, ..., P_{n-1} \Rightarrow \overline{P_{n}}; C$$

$$(3.10)$$

Так как далее пойдет немного сложноватая часть, я постараюсь пояснить.

1.

$$A, A \to B \Rightarrow B \tag{3.11}$$

Используем формулу 3.9, чтобы доказать

$$A, \overline{A}; B \Rightarrow B$$
$$\emptyset: B \Rightarrow B$$

2.

$$A \Rightarrow B \to A \tag{3.12}$$

Так же заменяем $B \to A$ формулой 3.9, а далее используем 3.10, то есть из последнего получаем первое выражение

$$A \Rightarrow \overline{B}; A$$

 $A, B \Rightarrow A$

3.

$$A \to B, B \to C \Rightarrow A \to C$$
 (3.13)

Используя предыдущую формулу 3.12 переносим A налево

$$A, A \rightarrow B, B \rightarrow C \Rightarrow C$$

Первую часть заменяем согласно 3.11 и снова используем эту же формулу.

$$B, B \to C \Rightarrow C$$
$$C \Rightarrow C$$

Доказано!

3.3 Задачи

Теперь будем доказывать несколько примеров.

Задача 5.

$$1 \Rightarrow (A \rightarrow B) \rightarrow ((C \rightarrow D) \rightarrow (A \lor C) \rightarrow (B \lor D))$$
$$A \rightarrow B, C \rightarrow D, A \lor C \Rightarrow B \lor D$$
$$(A, A \rightarrow B) \lor (C, C \rightarrow D) \Rightarrow B \lor D$$

Задача 6.

$$A \to C, A \lor B, B \to D, D \to C \Rightarrow C$$

$$A \to C, A \lor B, B \to C \Rightarrow C$$

$$(A, A \to C); (B, B \to C) \Rightarrow C$$

$$C \Rightarrow C$$

Задача 7.

$$(A \land B) \lor (C \land D); \overline{A} \Rightarrow C$$

 $(A \land B) \lor (C \land D) \Rightarrow A; C$
 $A \lor C \Rightarrow A; C$

Задача 8.

$$(A \to C) \to (\overline{A} \land B) \Rightarrow A \lor B$$
$$(\overline{A} \lor C) \to (\overline{A} \land B) \Rightarrow A \lor B$$
$$(\overline{\overline{A} \lor C}) \lor (\overline{A} \land B) \Rightarrow A \lor B$$
$$(A \land \overline{C}) \lor (\overline{A} \land B) \Rightarrow A \lor B$$
$$A \lor B \Rightarrow A \lor B$$

Комбинаторика

4.1 Размещения

Утверждение 1. *Размещения без повторений* - это упорядоченный набор из k различных элементов из некоторого множества различных n элементов, если k < n.

$$A_n^k = n(n-1)...(n-k+1) = \frac{n!}{(n-k)!}$$
(4.1)

Предположим, у нас есть множество чисел $\{1,2,3\}$. Как можно разместить 2 различных элемента из этого множества?

$$\{1,2\},\{2,1\},\{1,3\},\{3,1\},\{2,3\},\{3,2\}$$

Докажем количество с помощью формулы,

$$A_3^2 = \frac{3!}{1!} = 1 \cdot 2 \cdot 3 = 6$$

Можно заметить, что $\{1,2\}$ и $\{2,1\}$ это два разных способа размещения. Так же в этом случае элементы не могут повторяться. Если мы хотим, чтобы они повторялись, следует рассмотреть размещения с повторениями.

Утверждение 2. *Размещения с повторениями* - это упорядоченный набор из к элементов из некоторого множества различных п элементов при условии, что элементы из этой выборки могут повторяться.

$$A_n^k = n^k \tag{4.2}$$

Рассмотрим тот же пример. У нас есть множество $\{1, 2, 3\}$. Сколько существует способов разместить 2 элемента с повторениями?

$$\{1,1\},\{2,2\},\{3,3\},\{1,2\},...,\{2,3\},\{3,2\}$$

Посмотрим количество, используя формулу.

$$A_3^2 = 3^2 = 9$$

То есть, в данном случае, мы можем к предыдущему ответу (6) прибавить 3, то есть 3 пары одинаковых элементов.

Замечение. Если бы k был равен 3, то пришлось бы учитывать такие размещения как $\{1,1,2\}$. То есть повторяться числа могут сколько угодно.

А что если мы не хотим учитывать порядок элементов? С этим нам помогут **сочетания**.

4.2 Сочетания

У нас все так же есть множество чисел $\{1,2,3\}$. Сколькими способами мы можем выбрать 2 элемента из этого множества (множества из 3-х элементов)?

Утверждение 3. Сочетания без повторений - это способ выбрать k из n различных предметов без учета порядка.

$$C_n^k = \frac{A_n^k}{k!} = \frac{n \cdot (n-1) \cdot \dots \cdot (n-k)}{k!} = \frac{n!}{k!(n-k)!}$$
(4.3)

То есть ответом на наш вопрос будут наборы:

$$\{1,2\},\{1,3\},\{2,3\}$$

И их количество покажем используя формулу:

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

Можно заметить, что порядок не учитывался, в отличие от размещений. Теперь отвлечемся и вспомним, что такое **бином Ньютона**.

Утверждение 4. Бином Ньютона - это формула для разложения на отдельные слагаемые целой неотрицательной степени суммы двух переменных, имеющая вид

$$(a+b)^n = \sum_{k=0}^n a^k b^{n-k} C_n^k$$
 (4.4)

где C_n^k - биномиальные коэффициенты, n - неотрицательное целое чис-

Например,

$$(x+y)^2 = x^0y^2 + x^1y^1C_2^1 + x^2y^0 = x^2 + 2xy + y^2$$

$$(x+y)^3 = x^0y^3 + x^1y^2C_3^1 + x^2y^1C_3^2 + x^3y^0 = x^3 + 3xy^2 + 3x^2y + y^3$$

$$(4.5)$$

Считать таким образом бином Ньютона можно долго, но чтобы упростить задачу мы можем вычислять только биномиальные коэффициенты, используя треугольник Паскаля.

Утверждение 5. Треугольник Паскаля - бесконечная таблица биномиальных коэффициентов, имеющая треугольную форму. В этом треугольнике на вершине и по бокам стоят единицы. Каждое число равно сумме двух расположенных над ним чисел. Строки треугольника симметричны относительно вертикальной оси.

Или в виде сочетаний:

С его помощью можно быстро находить биномиальные коэффициенты, где номер строки является числом n в биноме Ньютона. Следует учесть, что строки нумеруются от 0.

Таким образом, коэффициенты из формулы 4.5 можно вывести используя треугольник Паскаля.

Дополнительно, можно прийти к такому следствию:

Следствие 5.1. C помощью треугольника Π аскаля можно вывести закономерность:

$$C_n^k = C_{n-1}^k + C_{n-1}^{k-1} (4.7)$$

Теперь зададимся вопросом по аналогии с размещениями. А что если мы хотим считать в сочетаниям повторение элементов? Возьмем все то же множество $\{1,2,3\}$ и попробуем составить комбинации из 2 элементов с повторениями.

$$\{1,1\},\{1,2\},\{2,2\},\{2,3\},\{3,3\},\{1,3\}$$
 (4.8)

Для того чтобы посчитать такое количество комбинаций, придумали **сочетания с повторениями**. Чтобы вывести формулу, можно рассмотреть следующую ситуацию.

У нас в кармане лежит 3 вида монет с бесконечным количеством: 2, 5, 10 копеечные. Сколькими способами мы можем достать из кармана 5 монет, причем порядок не имеет значения. Попробуем нарисовать такую схему: расположим по категорям наши монеты, разделяя их перегородками. Например, пусть в первой категории лежат только 2, в следующей только 5 и далее 10. Рассмотрим несколько таких комбинаций:

Можно заметить, что меняя комбинации, мы всего лишь меняем позицию этих перегородок. Таким образом, если мы имеем n-1 количество перегородок, и k+(n-1) общее количество мест с перегородоками, то количество комбинаций, где мы меняем позиции перегородок будет равно:

$$\overline{C_n^k} = C_{n+k-1}^{n-1} = C_{n+k-1}^k = \frac{(n+k-1)!}{k!(n-1)!}$$
(4.9)

Формула 4.9 называется сочетания с повторениями.

Утверждение 6. Сочетания с повторениями - это количество способов расположить п сортов на k местах, причем порядок перестановки неважен.

4.3 Задачи

Рассмотрим несколько примеров.

Задача 9. 3 мальчика собрали 50 яблок. Считая яблоки одинаковыми, сколькими способами их можно распределить между мальчиками?

Решение. В данной задаче сорт это мальчики, а количество яблок это места. То есть, $n=3,\,k=50.$

$$\overline{C_3^{50}} = C_{52}^{50} = \frac{(3+50-1)!}{50!2!} = \frac{52!}{50!2!} = 1326$$

Задача 10. Имеется шахматная доска $2n \times 2n$. Сколькими способами можно выбрать а) одну белую и одну черную клетки б) и чтобы они не находились на одной вертикали и горизонтали?

Решение (а).

$$2n^2 \cdot 2n^2 = 4n^4$$

Решение (б).

$$2n^2(2n^2 - 2n) = 4n^3(n-1)$$

Задача 11. Сколькими способами можно составить трехцветный флаг из 5 цветов?

Решение.

$$A_5^3 = \frac{5!}{2!} = 60$$

Задача 12. В группе 12 юношей и 15 девушек. Сколькими способами можно из них составить 4 танцевальные пары?

Решение. Так как в танцевальной паре должен быть 1 мальчик и 1 девочка, то мы должны найти сначала количество способов взять 4 мальчика и количество способов взять 4 девочки, а далее сделать перестановку между ними.

$$C_{12}^4 \cdot C_{15}^4 \cdot 4!$$

Задача 13. Сколькими способами можно разложить n_1 красных, n_2 зеленых и n_3 синих шаров по т урнам?

Решение. Используем формулы сочетаний с повторениями для каждой категории шара.

 $\overline{C_m^{n_1}} \cdot \overline{C_m^{n_2}} \cdot \overline{C_m^{n_3}}$

Производящие функции

5.1 Производящие функции и их основные свойства

Утверждение 7. Пусть имеется последовательность чисел $a_1, a_2, ..., a_n, ...$ Тогда ее производящей функцией называется степенной ряд

$$A(x) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n x^n \tag{5.1}$$

Требуем, чтобы данный ряд сходился хотя бы при малых x. Рассмотрим свойства производящих функций и некоторые их доказательства.

1. **Линейность.** Пусть $c_n = pa_n + qb_n, p, q = const$ Тогда

$$C(x) = pA(x) + qB(x)$$
(5.2)

Доказательство

$$pA(x) + qB(x) = \sum_{n=0}^{\infty} (pa_n + qb_n)x^n = \sum_{n=0}^{\infty} c_n x^n = C(x)$$

2. Сдвиг вправо. Сдвиг начала последовательности вправо на і позиций. Пусть $b_n = a_{n-i}, n \ge i, b_n = 0, 0 \le n \le i-1,$ тогда

$$B(x) = x^i A(x) (5.3)$$

Доказательство

$$B(x) = \sum_{n=0}^{\infty} b_n x^n = \sum_{n=i}^{\infty} a_{n-i} x^n = x^i \sum_{n=i}^{\infty} a_{n-i} x^{n-i} = x^{-i} \sum_{k=0}^{\infty} a_k x^k = x^i A(x)$$

3. Сдвиг влево. Сдвиг начала последовательности влево на і позиций. Пусть последовательность чисел b_n и a_n связаны: $b_n=a_{n+i}$ Тогда

$$B(x) = x^{-i}(A(x) - \sum_{k=0}^{i-1} a_k x^k)$$
 (5.4)

Доказательство

$$B(x) = \sum_{n=0}^{\infty} b_n x^n = \sum_{n=0}^{\infty} a_{n+i} x^n = x^{-i} \sum_{n=0}^{\infty} a_{n+i} x^{n+i} = x^{-i} (\sum_{k=0}^{\infty} a_k x^k - \sum_{k=0}^{i-1} a_k x^k) = x^{-i} (A(x) - \sum_{k=0}^{i-1} a_k x^k)$$

4. **Частичная сумма.** Пусть $b_n = \sum_{k=0}^n a_k$. Тогда

$$B(x) = \frac{A(x)}{1 - x} \tag{5.5}$$

Доказательство Функция $\frac{1}{1-k}$ при |x|<1 в ряд Маклорена

$$\frac{1}{1-x} = \sum_{k=0}^{\infty} x^k$$

Поэтому в некоторой окрестности x = 0

$$\frac{A(x)}{1-x} = \sum_{k=0}^{\infty} a_k x^k \sum_{k=0}^{\infty} x^k = \sum_{n=0}^{\infty} x^n \sum_{k=0}^{\infty} a_k = \sum_{n=0}^{\infty} b_n x^n = B(x)$$

5. Дополнительная частичная сумма. Пусть $b_n = \sum_{k=n}^{\infty} a_k$. Тогда

$$B(x) = \frac{A(1) - xA(x)}{1 - x} \tag{5.6}$$

6. **1 тип изменения масштаба.** Пусть $b_n = na_n$. Тогда

$$B(x) = xA'(x) \tag{5.7}$$

7. **2 тип изменения масштаба.** Пусть $b_n = \frac{a_n}{n+1}$. Тогда

$$B(x) = \frac{1}{x} \int_0^x A(x)dx \tag{5.8}$$

8. Свертка. Пусть $C_n = \sum_{k=0}^n a_k b_{n-k}$ Тогда

$$C(x) = A(x)B(x) \tag{5.9}$$

5.2 Задачи

Задача 14. $\frac{1}{1-x}=\sum_{n=0}^{\infty}x^n, |x|<1$. Для последовательности $a_n=1$ будет $A(x)=\frac{1}{1-x}$.

Задача 15. $\frac{1}{x}\ln\frac{1}{1-x}=\sum_{n=0}^{\infty}\frac{x^n}{n+1},|x|<1$ Следовательно, производящей функцией для последовательности $a_n=\frac{1}{n+1}$ будет $A(x)=\frac{1}{n}\ln\frac{1}{1-x}$

Задача 16. Дана последовательность $a_n = q^n$. Найти ее производящую функцию.

Решение.

$$A(x) = \sum_{n=0}^{\infty} q^n x^n = \sum_{n=0}^{\infty} = (qx)^n = \frac{1}{1 - qx}$$

Задача 17. Дана последовательность $a_n = n$. Найти ее производящую функцию.

Решение. Запишем новую последовательность $b_n = 1$ и выразим a_n через нее: $a_n = nb_n$. Теперь можно воспользоваться свойством 5.7:

$$B(x) = \frac{1}{1 - x}$$

$$A(x) = xB'(x) = \frac{x}{(1 - x)^2}$$

Задача 18. Дана последовательность $b_n = n^2$. Найти ее производящую функцию.

Решение. Как и в прошлом примере введем новую последовательность $a_n = n$ и выразим через нее b_n : $b_n = na_n$. ССнова дважды