

Оглавление

1	14.03.2018, математический анализ	3
1.0.1	Знакопеременные ряды	3
1.1	Функциональные ряды	4
1.1.1	Степенные ряды	4
2	21.03.2018, математический анализ	5
2.0.1	Приложения разложений функций в ряд Маклорена	7
3	28.03.2018, математический анализ	8
3.0.1	Тригонометрические ряды Фурье	8
4	04.04.2018, математический анализ	10
4.1	Дифференциальные уравнения	10
4.1.1	Дифференциальные уравнения с разделяющимися переменными	10
4.1.2	Однородное дифференциальное уравнение первого порядка	10
5	11.04.2018, математический анализ	11
5.0.1	Уравнение в полных дифференциалах	11
5.1	Линейное уравнение первого порядка	11
6	18.04.2018, математический анализ	12
6.0.1	Уравнение Бернулли	12
7	20.04.2018, дискретная математика	13
7.0.1	Алгоритм Бржозовского	13
8	25.04.2018, математический анализ	14
8.0.1	Линейные дифференциальные уравнения с постоянными коэффициентами	14
9	27.04.2018, дискретная математика	15
9.1	Автоматы с магазинной памятью	15
10	04.05.2018, дискретная математика	16
10.1	Контекстно-свободные грамматики	16
11	11.05.2018, дискретная математика	17
12	16.05.2018, математический анализ	18
12.0.1	Линейные дифференциальные уравнения с постоянными коэффициентами	18
12.0.2	Системы линейных дифференциальных уравнений с постоянными коэффициентами	19
13	18.05.2018, дискретная математика	20
14	23.05.2018, математический анализ	21
14.0.1	Неоднородные системы	21
14.1	Приближённое решение дифференциальных уравнений	22
14.1.1	Решение с помощью степенного ряда	22

15 25.05.2018, дискретная математика	23
15.1 Недетерминированная машина Тьюринга	23

Глава 1

14.03.2018, математический анализ

Теорема 1.0.1 (интегральный признак Коши). Пусть $\sum_{k=1}^{\infty} a_k$ — знакоположительный ряд. Если существует монотонная функция $f(x)$ такая, что $f(n) = a_n$ и $\lim_{x \rightarrow +\infty} f(x) = 0$, то $\sum_{k=1}^{\infty} a_k$ сходится $\Leftrightarrow \exists \int_1^{+\infty} f(x) dx$.

Доказательство. Площадь заштрихованной фигуры равна $1a_1 + 1a_2 + \dots + 1a_n$, а криволинейной трапеции — $\int_1^{n+1} f(x) dx$, тогда $S_n > \int_1^{n+1} f(x) dx$, $S_{n+1} - a_1 < \int_1^{n+1} f(x) dx$.

$$1. \Leftarrow. \forall n \in \mathbb{N} \quad S_n < a_1 + \int_1^{n+1} f(x) dx < a_1 + \int_1^{+\infty} f(x) dx \Rightarrow \sum_{k=1}^{\infty} a_k \text{ сходится.}$$

$$2. \Rightarrow. \forall n \in \mathbb{N} \quad \int_1^{n+1} f(x) dx < S_n < S \Rightarrow \exists \int_1^{+\infty} f(x) dx.$$

■

1.0.1 Знакопеременные ряды

Теорема 1.0.2. Если $\sum_{k=1}^{\infty} |a_k|$ сходится, то $\sum_{k=1}^{\infty} a_k$ тоже сходится.

Доказательство. Пусть (S_n) и (σ_n) — частичные суммы рядов $\sum_{k=1}^{\infty} a_k$ и $\sum_{k=1}^{\infty} |a_k|$ соответственно. По критерию Коши

$$\forall \varepsilon > 0 \exists N \in \mathbb{N}: \forall m > N \quad \forall k \geq 1 \quad |\sigma_{m+k} - \sigma_m| < \varepsilon$$

Тогда

$$|S_{m+k} - S_m| = \left| \sum_{i=1}^k a_{m+i} \right| \leq \sum_{i=1}^k |a_{m+i}| = |\sigma_{m+k} - \sigma_m| < \varepsilon$$

Значит, $\sum_{k=1}^{\infty} a_k$ сходится. ■

Теорема 1.0.3 (признак Лейбница). Пусть $\sum_{k=1}^{\infty} (-1)^{k-1} a_k$ — знакочередующийся ряд. Если $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = 0$, причём (a_n) — монотонная последовательность, то ряд сходится.

Доказательство.

$$S_{2n} = (a_1 - a_2) + (a_3 - a_4) + \dots + (a_{2n-1} - a_{2n}) < S_{2n+2}$$

$$S_{2n} = a_1 - (a_2 - a_3) - (a_4 - a_5) - \dots - (a_{2n-2} - a_{2n-1}) - a_{2n} < a_1$$

Тогда по свойству ?? предела последовательности

$$\lim_{n \rightarrow \infty} S_{2n} = S \Rightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} S_{2n+1} = \lim_{n \rightarrow \infty} S_{2n} + \lim_{n \rightarrow \infty} a_{2n+1} = S \Rightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} S_n = S$$

Значит, ряд сходится. ■

1.1 Функциональные ряды

Теорема 1.1.1 (мажорантный признак сходимости). Если существует последовательность $(a_n): \forall n \in \mathbb{N} |f_n(x)| \leq a_n$, то $\sum_{k=1}^{\infty} a_k$ сходится $\Rightarrow \sum_{k=1}^{\infty} f_k(x)$ сходится абсолютно.

1.1.1 Степенные ряды

Степенным называется ряд вида $\sum_{k=0}^{\infty} c_k(x - x_0)^k$.

Теорема 1.1.2 (Абеля).

- Если ряд $\sum_{k=0}^{\infty} c_k x^k$ сходится при $x = x_0$, то $\forall x: |x| < |x_0|$ он сходится абсолютно.
- Если ряд $\sum_{k=0}^{\infty} c_k x^k$ расходится при $x = x_0$, то $\forall x: |x| > |x_0|$ он расходится.

Доказательство.

- $\lim_{n \rightarrow \infty} c_n x_0^n = 0 \Rightarrow \exists M > 0: |c_n x_0^n| \leq M \Rightarrow |c_n x^n| \leq M \left| \frac{x}{x_0} \right|^n$.

Тогда $\sum_{k=0}^{\infty} M \left| \frac{x}{x_0} \right|^k$ сходится $\Rightarrow \sum_{k=0}^{\infty} c_k x^k$ сходится абсолютно.

- Если бы $\exists x_1: |x_1| > |x_0|$ & $\sum_{k=0}^{\infty} c_k x_1^k$ сходится, то $\sum_{k=0}^{\infty} c_k x_0^k$ сошелся бы, что противоречит условию.

■

Следствие 1.1.3. $\exists R > 0$: при $|x| < R$ $\sum_{k=0}^{\infty} c_k x^k$ сходится, а при $|x| > R$ $\sum_{k=0}^{\infty} c_k x^k$ расходится.

R называется **радиусом сходимости степенного ряда**.

Рассмотрим ряд $\sum_{k=0}^{\infty} |c_k x^k|$. По признаку д'Аламбера $\lim_{n \rightarrow \infty} = \lim_{n \rightarrow \infty} \left| \frac{c_{n+1}}{c_n} \cdot |x| \right| \dots$

Глава 2

21.03.2018, математический анализ

Найдём радиус сходимости ряда $\sum_{k=0}^{\infty} \frac{x^k}{k^p}$:

$$R = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\frac{1}{n^p}}{\frac{1}{(n+1)^p}} = \lim_{n \rightarrow \infty} \left(\frac{n+1}{n} \right)^p = \lim_{n \rightarrow \infty} \left(1 + \frac{1}{n} \right)^p = 1$$

Подставим $x = 1$, тогда $\sum_{k=0}^{\infty} \frac{1}{k^p}$ сходится при $p > 1$ и расходится при $p \leq 1$.

Подставим $x = -1$, тогда $\sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k}{k^p}$ сходится абсолютно при $p > 1$, сходится условно при $0 < p \leq 1$ и расходится при $p \leq 0$.

Утверждение 2.0.1. Если $\sum_{k=0}^{\infty} c_k x^k = S(x)$ при $|x| < R$, то

$$1. \int_a^b S(x) dx = \sum_{k=0}^{\infty} c_k \int_a^b x^k dx, \text{ где } |a|, |b| < R$$

$$2. (S(x))^{(n)} = \sum_{k=0}^{\infty} c_k (x^k)^{(n)}, \text{ где } |x| < R$$

Связь суммы ряда и его коэффициентов:

$$1. c_0 = S(0)$$

$$2. c_1 = S'(0)$$

$$3. c_2 = \frac{S''(0)}{2}$$

$$4. c_3 = \frac{S'''(0)}{3!}$$

$$5. c_k = \frac{S^{(k)}(0)}{k!}$$

Т.о., $S(x) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{S^{(k)}(0)}{k!} x^k$ при $|x| < R$.

Рассмотрим ряд $\sum_{k=0}^{\infty} \frac{f^{(k)}(0)}{k!} x^k$.

$$R = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\left| \frac{f^{(n)}(0)}{n!} \right|}{\left| \frac{f^{(n+1)}(0)}{(n+1)!} \right|} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|f^{(n)}(0)|(n+1)}{|f^{(n+1)}(0)|}$$

$$f(x) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(0)}{k!} x^k + \frac{f^{(n+1)}(\Theta x)}{(n+1)!} x^{n+1}$$

Тогда $f(x) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{f^{(k)}(0)}{k!} x^k$ при $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f^{(n+1)}(\Theta x)}{(n+1)!} x^{n+1} = 0$.

Разложение некоторых функций:

$$1. f(x) = e^x. \text{ Для } \sum_{k=0}^{\infty} \frac{x^k}{k!}$$

$$R = \lim_{n \rightarrow \infty} (n+1) = \infty$$

$$r_n = \frac{e^{\Theta x}}{(n+1)!} x^{n+1} < \frac{e^{|x|}}{(n+1)!} |x|^{n+1} \& \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{e^{|x|}}{(n+1)!} |x|^{n+1} = 0 \Rightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{e^{\Theta x}}{(n+1)!} x^{n+1} = 0$$

Тогда при $x \in \mathbb{R}$

$$e^x = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{x^k}{k!}$$

$$2. f(x) = \sin x. \text{ Для } \sum_{k=1}^{\infty} \frac{(-1)^{k-1}}{(2k-1)!} x^{2k-1}$$

$$R = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\frac{1}{(2n-1)!}}{\frac{1}{(2n+1)!}} = \lim_{n \rightarrow \infty} 2n(2n+1) = \infty$$

$$r_n = \frac{|x|^{2n+1}}{(2n+1)!} \left| \sin \left(\Theta x + \frac{\pi}{den} \right) \right| < \frac{|x|^{2n+1}}{(2n+1)!} \& \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|x|^{2n+1}}{(2n+1)!} = 0 \Rightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|x|^{2n+1}}{(2n+1)!} \left| \sin \left(\Theta x + \frac{\pi}{den} \right) \right| = 0$$

Тогда при $x \in \mathbb{R}$

$$\sin x = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{(-1)^{k-1}}{(2k-1)!} x^{2k-1}$$

$$3. f(x) = \cos x. \text{ Для } \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k}{(2k)!} x^{2k}$$

$$R = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\frac{1}{(2n)!}}{\frac{1}{(2n+2)!}} = \lim_{n \rightarrow \infty} (2n+1)(2n+2) = \infty$$

$$r_n = \frac{|x|^{2n+1}}{(2n+1)!} \left| \cos \left(\Theta x + \frac{\pi}{den} \right) \right| < \frac{|x|^{2n+1}}{(2n+1)!} \& \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|x|^{2n+1}}{(2n+1)!} = 0 \Rightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|x|^{2n+1}}{(2n+1)!} \left| \cos \left(\Theta x + \frac{\pi}{den} \right) \right| = 0$$

Тогда при $x \in \mathbb{R}$

$$\cos x = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k}{(2k)!} x^{2k}$$

$$4. f(x) = (1+x)^\alpha \text{ при } \alpha \notin \mathbb{N}. \text{ Для } \sum_{k=1}^{\infty} \frac{\alpha(\alpha-1) \dots (\alpha-k+1)}{k!} x^k$$

$$R = \lim_{k \rightarrow \infty} \frac{|\alpha(\alpha-1) \dots (\alpha-k+1)|(k+1)!}{k!|\alpha(\alpha-1) \dots (\alpha-k)|} = \lim_{k \rightarrow \infty} \frac{k+1}{|\alpha-k|} = 1$$

$$r_n = \frac{\alpha(\alpha-1) \dots (\alpha-n)(1+\Theta x)^{\alpha-n-1}}{(n+1)!} x^{n+1} = \frac{\alpha(\alpha-1) \dots (\alpha-n)}{(n+1)!} \cdot \frac{x^{n+1}}{(1+\Theta x)^{n+1-\alpha}}$$

Если $x \in [0; 1)$ $|r_n(x)| \leq M \cdot \frac{x^{n+1}}{1} \Rightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} r_n(x) = 0$.

Тогда при $x \in (-1; 1)$

$$(1+x)^\alpha = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{\alpha(\alpha-1) \dots (\alpha-k+1)}{k!} x^k$$

2.0.1 Приложения разложений функций в ряд Маклорена

$$\frac{1}{1+x} = 1 - x + x^2 - x^3 + \dots + (-1)^n x^n + \dots, \quad |x| < 1$$

$$\frac{1}{1-x} = 1 + x + x^2 + x^3 + \dots + x^n + \dots, \quad |x| < 1$$

Тогда при $|x| < 1$

$$\ln(1+x) = \int_0^x \frac{dt}{1+t} = \int_0^x \sum_{k=0}^{\infty} (-1)^k t^k dt = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k t^{k+1}}{k+1} = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{(-1)^{k-1} x^k}{k}$$

$$\operatorname{arctg} x = \int_0^x \frac{dt}{1+t^2} = \int_0^x \sum_{k=0}^{\infty} (-1)^k t^{2k} dt = \sum_{k=0}^{\infty} (-1)^k \cdot \frac{x^{2k+1}}{2k+1}$$

Глава 3

28.03.2018, математический анализ

3.0.1 Тригонометрические ряды Фурье

Представим функцию $f(x)$ на отрезке $[-\frac{T}{2}; \frac{T}{2}]$ в виде

$$f(x) = \frac{a_0}{2} + \sum_{k=1}^{\infty} a_n \cos \frac{2\pi n}{T} x + \sum_{k=1}^{\infty} b_n \sin \frac{2\pi n}{T} x$$

Скалярным произведением функций $f(x)$ и $g(x)$ называется $\langle f(x), g(x) \rangle = \int_{-\frac{T}{2}}^{\frac{T}{2}} f(x)g(x) dx$.

Проверим, что функции 1 , $\cos \frac{2\pi n}{T} x$ и $\sin \frac{2\pi n}{T} x$ попарно ортогональны:

- $\int_{-\frac{T}{2}}^{\frac{T}{2}} \cos \frac{2\pi n}{T} x dx = \frac{T}{2\pi n} \sin \frac{2\pi n}{T} x \Big|_{-\frac{T}{2}}^{\frac{T}{2}} = 0$
- $\int_{-\frac{T}{2}}^{\frac{T}{2}} \sin \frac{2\pi n}{T} x dx = -\frac{T}{2\pi n} \cos \frac{2\pi n}{T} x \Big|_{-\frac{T}{2}}^{\frac{T}{2}} = 0$
- $\int_{-\frac{T}{2}}^{\frac{T}{2}} \cos \frac{2\pi m}{T} x \cos \frac{2\pi n}{T} x dx = \frac{1}{2} \int_{-\frac{T}{2}}^{\frac{T}{2}} \cos \frac{2\pi(m-n)}{T} x + \frac{1}{2} \int_{-\frac{T}{2}}^{\frac{T}{2}} \cos \frac{2\pi(m+n)}{T} x = 0, m \neq n$
- $\int_{-\frac{T}{2}}^{\frac{T}{2}} \sin \frac{2\pi m}{T} x \sin \frac{2\pi n}{T} x dx = \frac{1}{2} \int_{-\frac{T}{2}}^{\frac{T}{2}} \cos \frac{2\pi(m-n)}{T} x - \frac{1}{2} \int_{-\frac{T}{2}}^{\frac{T}{2}} \cos \frac{2\pi(m+n)}{T} x = 0, m \neq n$
- $\int_{-\frac{T}{2}}^{\frac{T}{2}} \cos \frac{2\pi m}{T} x \sin \frac{2\pi n}{T} x dx = \frac{1}{2} \int_{-\frac{T}{2}}^{\frac{T}{2}} \sin \frac{2\pi(m+n)}{T} x + \frac{1}{2} \int_{-\frac{T}{2}}^{\frac{T}{2}} \sin \frac{2\pi(m-n)}{T} x = 0$

Найдём квадраты этих функций:

- $\int_{-\frac{T}{2}}^{\frac{T}{2}} 1^2 dx = T$
- $\int_{-\frac{T}{2}}^{\frac{T}{2}} \cos^2 \frac{2\pi n}{T} x dx = \frac{T}{2}$

- $\int_{-\frac{T}{2}}^{\frac{T}{2}} \sin^2 \frac{2\pi n}{T} x \, dx = \frac{T}{2}$

Тогда можно найти коэффициенты:

- $a_k = \frac{2}{T} \int_{-\frac{T}{2}}^{\frac{T}{2}} f(x) \cos \frac{2\pi k}{T} x \, dx$

- $b_k = \frac{2}{T} \int_{-\frac{T}{2}}^{\frac{T}{2}} f(x) \sin \frac{2\pi k}{T} x \, dx$

Причём если $f(x)$ чётна, то $b_k = 0$. Если же $f(x)$ нечётна, то $a_k = 0$.

Глава 4

04.04.2018, математический анализ

4.1 Дифференциальные уравнения

Дифференциальным уравнением называется уравнение вида $F(x, y(x), y'(x), y''(x), \dots, y^{(n)}(x))$. n называется его порядком.

4.1.1 Дифференциальные уравнения с разделяющимися переменными

$$y' = f(x) \cdot g(y)$$

$$y' = f(x) \cdot g(y) \Leftrightarrow \frac{dy}{dx} = f(x)g(y) \Leftrightarrow \frac{dy}{g(y)} = f(x) dx \Leftrightarrow \int \frac{dy}{g(y)} = \int f(x) dx + C$$

4.1.2 Однородное дифференциальное уравнение первого порядка

$$y' = F\left(\frac{y}{x}\right)$$

Пусть $p(x) = \frac{y}{x}$, тогда $y = x \cdot p(x) \Rightarrow y' = p(x) + x \cdot p'(x)$. Получим уравнение с разделяющимися переменными:

$$y' = F\left(\frac{y}{x}\right) \Leftrightarrow xp'(x) = F(p(x)) - p \Leftrightarrow p' = \frac{F(p(x)) - p}{x}$$

Решив его, найдём $p(x)$ и y .

Глава 5

11.04.2018, математический анализ

5.0.1 Уравнение в полных дифференциалах

Уравнением в полных дифференциалах называется уравнение вида $y' = -\frac{M(x,y)}{N(x,y)}$. Если $M'_y = N'_x$, то $M(x,y) = F'_x$ & $N(x,y) = F'_y$, тогда

$$y' = -\frac{M(x,y)}{N(x,y)} \Leftrightarrow M(x,y) dx + N(x,y) dy = 0 \Leftrightarrow dF(x,y) = 0 \Leftrightarrow F(x,y) = C$$

Пусть $M'_y \neq N'_x$, но $\exists \mu(x,y): (\mu \cdot M)'_y = (\mu \cdot N)'_x$, тогда

$$M(x,y) dx + N(x,y) dy = 0 \Leftrightarrow \mu(x,y)M(x,y) dx + \mu(x,y)N(x,y) dy = 0 \Leftrightarrow dF(x,y) = 0 \Leftrightarrow F(x,y) = C$$

$\mu(x,y)$ называется **интегрирующим множителем**.

5.1 Линейное уравнение первого порядка

Линейным дифференциальным уравнением первого порядка называется уравнение вида $y' = a(x)y + b(x)$.

Рассмотрим метод вариации произвольной постоянной.

1. Решим уравнение

$$y'_0 = a(x)y_0 \Leftrightarrow \frac{dy_0}{y_0} = a(x) dx \Rightarrow \ln y_0 = \varphi(x) + \ln C \Rightarrow y_0 = Ce^{\varphi(x)}$$

2. Подставим $y = C(x)e^{\varphi(x)}$ в исходное уравнение:

$$C'(x)e^{\varphi(x)} + C(x)e^{\varphi(x)}\varphi'(x) = a(x)C(x)e^{\varphi(x)} + b(x)$$

$y_0 = Ce^{\varphi(x)} \Rightarrow Ce^{\varphi(x)}\varphi'(x) = a(x)Ce^{\varphi(x)}$, тогда получим

$$C'(x)e^{\varphi(x)} = b(x) \Leftrightarrow C'(x) = b(x)e^{-\varphi(x)} \Leftrightarrow C(x) = \int b(x)e^{-\varphi(x)}$$

Тогда $y = C(x)e^{\varphi(x)}$.

Глава 6

18.04.2018, математический анализ

6.0.1 Уравнение Бернулли

Уравнением Бернулли называется уравнение вида $y' = a(x)y + b(x)y^n$, где $n \neq 1$. Пусть $\frac{1}{y^{n-1}} = z$, тогда

$$y' = a(x)y + b(x)y^n \Leftrightarrow \frac{y'}{y^n} = a(x)y^{1-n} + b(x) \Leftrightarrow \frac{z'}{1-n} = a(x)z + b(x)$$

Т. о., решение уравнения Бернулли сводится к решению линейного уравнения.

Теорема 6.0.1. Пусть $y'(x) = f(x, y(x))$ & $y(x_0) = y_0$, причём в некоторой окрестности $\exists M > 0: |f(x, y_1) - f(x, y_2)| \leq M|y_1 - y_2|$, тогда уравнение имеет единственное решение в окрестности $(x_0 - d; x_0 + d)$: $y(x) = \int_{x_0}^x f(x, y(x)) dx + y_0$.

Это уравнение можно решить методом итераций:

$$y_1(x) = \int_{x_0}^x f(x, y_0) dx + y_0$$

$$y_n(x) = \int_{x_0}^x f(x, y_{n-1}(x)) dx + y_0$$

Доказательство.

$$y_n(x) - y_{n-1}(x) = \int_{x_0}^x (f(x, y_{n-1}(x)) - f(x, y_{n-2}(x))) dx$$

$$\left| \int_a^b g(x) dx \right| \leq |b - a| \max_{x \in [a; b]} |g(x)|, \text{ тогда}$$

$$\max_{|x-x_0|<d} |y_n(x) - y_{n-1}(x)| \leq d \max_{|x-x_0|<d} |f(x, y_{n-1}(x)) - f(x, y_{n-2}(x))| \leq dM \max_{|x-x_0|<d} |y_{n-1}(x) - y_{n-2}(x)|$$

Пусть $q = dM < 1$, тогда

$$\max_{|x-x_0|<d} |y_n(x) - y_{n-1}(x)| \leq q \max_{|x-x_0|<d} |y_{n-1}(x) - y_{n-2}(x)| \leq q^{n-1} \max_{|x-x_0|<d} |y_1(x) - y_0|$$

Тогда

$$\forall k \geq 1 \max_{x \in [a; b]} |y_{n+k}(x) - y_n(x)| = \max_{|x-x_0|<d} |(y_{n+k}(x) - y_{n+k-1}(x)) + (y_{n+k-1}(x) - y_{n+k-2}(x)) + \dots + (y_{n+1}(x) - y_n(x))| \leq \max_{|x-x_0|<d} |y_{n+k}(x) - y_n(x)|$$

По признаку Коши получим

$$\forall \varepsilon > 0 \exists N \in \mathbb{N}: \forall n > N \forall k \geq 1 \max_{x \in [a; b]} |y_{n+k}(x) - y_n(x)| < \varepsilon \Rightarrow \exists \lim_{n \rightarrow \infty} y_n(x) = \tilde{y}(x)$$

Докажем единственность:

$$|y(x) - \tilde{y}(x)| = \left| \int_{x_0}^x (f(x, y(x)) - f(x, \tilde{y}(x))) dx \right| \Rightarrow \max_{|x-x_0|<d} |y(x) - \tilde{y}(x)| \leq |x - x_0| \cdot \max_{|x-x_0|<d} |f(x, y(x)) - f(x, \tilde{y}(x))| < dM \max_{|x-x_0|<d} |y(x) - \tilde{y}(x)|$$

Противоречие, значит, решение единственно. ■

Глава 7

20.04.2018, дискретная математика

7.0.1 Алгоритм Бржозовского

Назовём язык, распознаваемый автоматом $(S, X, \delta, s_1, \{s'\})$, **левым языком** $L_l(s')$, а язык, распознаваемый автоматом (S, X, δ, s', F) — **правым языком** $L_r(s')$.

$$L = \bigcup_{s' \in S} L_l(s')$$

Пусть $A = (S, X, \delta, s_1, F)$. Рассмотрим произвольное состояние s' .

1. Автомат детерминирован \Leftrightarrow все его левые языки не пересекаются.

Доказательство методом от противного. Пусть $\alpha \in L_l(s') \cap L_l(s'')$, тогда по α можно прийти и в s' , и в $s'' \Leftrightarrow$ автомат недетерминирован. ■

2. Если $L_l(s')$ — левый язык автомата A , то $r(L_l(s'))$ — правый язык $r(A)$.
3. Автомат минимальный \Leftrightarrow все его правые языки различны и все вершины достижимы.

Теорема 7.0.1. Автомат $drdr(A)$ минимален, где A — автомат.

Доказательство. Т.к. обращений было два, то автомат распознаёт тот же язык. Кроме того, он детерминированный.

Левые языки автомата $dr(A)$ не пересекаются \Rightarrow правые языки $rdr(A)$ не пересекаются \Rightarrow правые языки $drdr(A)$ различны $\Rightarrow drdr(A)$ минимален. ■

1. \emptyset, λ, x называются **регулярными выражениями**. Они определяют языки $\emptyset, \{\lambda\}, \{x\}$.
2. $L \cup M, LM, L^*$ называются **регулярными выражениями**, где L, M — регулярные выражения.

Приоритет операций в порядке убывания: $*$, \cdot , \cup . При записи регулярных выражений объединение может обозначаться знаком $+$.

Теорема 7.0.2 (Клини). Язык над алфавитом X распознаётся конечным автоматом \Leftrightarrow он может быть выражен через языки $\emptyset, \{\lambda\}, \{x\}$, где $x \in X$, и операции $\cup, \cdot, *$.

Доказательство.

1. \Leftarrow . Очевидно.
2. \Rightarrow . Пусть вершины пронумерованы от 1 до n . Обозначим $L_{ij}^{(k)} = \{\alpha \mid i\delta(\alpha) = j \text{ \& промежуточные состояния имеют номер } \leq k\}$

- База индукции. $L_{ij}^{(0)} = \begin{cases} x_1 + x_2 + \dots + x_k, & i \neq j \\ x_1 + x_2 + \dots + x_k + \lambda, & i = j \end{cases}$
- Шаг индукции. $L_{ij}^{(k+1)} = L_{ij}^{(k)} + L_{i, k+1}^{(k)} (L_{k+1, k+1}^{(k)})^* L_{k+1, j}^{(k)}$

■

Глава 8

25.04.2018, математический анализ

Рассмотрим $F(y, y', y'') = 0$. Пусть $y'(x) = z(y)$, тогда $y''(x) = \frac{dy'}{dx} = \frac{dy'}{dy} \cdot \frac{dy}{dx} = z' \cdot z$ и $F(y, y', y'') = 0 \Leftrightarrow F(y, z, z' \cdot z) = 0$.

8.0.1 Линейные дифференциальные уравнения с постоянными коэффициентами

Линейным дифференциальным уравнением n -го порядка называется уравнение вида $y^{(n)} + a_{n-1}y^{(n-1)} + \dots + a_1y' + a_0y = f(x)$.

Введём функции $y_0 = y, y_1 = y', \dots, y_{n-1} = y^{(n-1)}$, тогда

$$y^{(n)} + a_{n-1}y^{(n-1)} + \dots + a_1y' + a_0y = f(x) \Leftrightarrow \begin{cases} y'_0 = y_1 \\ y'_1 = y_2 \\ \dots \\ y'_{n-1} = f(x) - a_0y_0 - a_1y_1 - \dots - a_{n-1}y_{n-1} \end{cases}$$

Введём вектор-функцию $Y(x) = \begin{pmatrix} y_0 \\ y_1 \\ \dots \\ y_{n-1} \end{pmatrix}$, тогда $Y' = AY + F$, где $A = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ -a_0 & -a_1 & \dots & -a_{n-1} \end{pmatrix}$, $F =$

$$\begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \dots \\ f(x) \end{pmatrix}$$

Уравнение можно решить методом итераций: $Y_k(x) = Y_0 + \int_{x_0}^x (AY_{k-1}(t) + F(t)) dt$.

Определителем Вронского, или вронскианом, называется определитель

$$\begin{vmatrix} \tilde{y}_0(x_0) & \tilde{y}_1(x_0) & \dots & \tilde{y}_{n-1}(x_0) \\ \tilde{y}'_0(x_0) & \tilde{y}'_1(x_0) & \dots & \tilde{y}'_{n-1}(x_0) \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \tilde{y}_0^{(n-1)}(x_0) & \tilde{y}_1^{(n-1)}(x_0) & \dots & \tilde{y}_{n-1}^{(n-1)}(x_0) \end{vmatrix}$$

где $\tilde{y}_1, \dots, \tilde{y}_n$ — частные решения уравнения.

Утверждение 8.0.1. Если решения $\tilde{y}_0, \dots, \tilde{y}_{n-1}$

Глава 9

27.04.2018, дискретная математика

9.1 Автоматы с магазинной памятью

Автоматом с магазинной памятью называется набор $(S, X, \Gamma, \delta, s_1, Z_0, F)$, где

S — конечное множество состояний;

X — алфавит;

Γ — конечное множество магазинных символов;

$\delta: S \times (X \cup \{\lambda\}) \times \Gamma \rightarrow 2^S \times \Gamma^*$ — функция перехода;

s_1 — начальное состояние;

Z_0 — начальный магазинный символ (**маркер дна**);

F — множество допускающих состояний.

$$L(A) = \{\alpha \in X^* \mid \delta(s_1, \alpha, Z_0) = (s_f, \gamma), \ s_f \in F, \gamma \in \Gamma^*\}$$

$$N(A) = \{\alpha \in X^* \mid \delta(s_1, \alpha, Z_0) = (s, \lambda, \lambda), \ s \in S\}$$

Если $\delta(s, a\alpha, X) = (s', \xi)$, то $(s, a\alpha, xn) \Rightarrow (s', \alpha, \xi n)$.

Глава 10

04.05.2018, дискретная математика

10.1 Контекстно-свободные грамматики

Контекстно-свободной грамматикой называется набор (V, X, P, S) , где
 X — конечное множество **терминальных символов**, или **терминалов**;
 V — конечное множество **переменных**, представляющих языки;
 S — **стартовый символ** — переменная, представляющая определяемый язык;
 P — конечное множество **продукций** — правил вывода вида $A \rightarrow B$, в результате которого A заменяется на B .

Теорема 10.1.1. Язык $\{a^n b^n \mid n \geq 0\}$ — нерегулярный и контекстно-свободный.

Доказательство. Такой язык описывается контекстно-свободной грамматикой $(\{s\}, \{a, b\}, \{S \rightarrow \lambda, S \rightarrow aSb\}, S)$.

■

Деревом разбора для контекстно-свободной грамматики $G = (V, X, P, S)$ называется дерево такое, что:

1. Каждый внутренний узел отмечен переменной из V .
2. Каждый лист отмечен либо переменной из V , либо терминалом, либо λ . Если он отмечен λ , то он должен быть единственным потомком своего родителя.
3. Если внутренний узел отмечен A , а его потомки — X_1, X_2, \dots, X_k слева направо, то $(A \rightarrow X_1 X_2 \dots X_k) \in P$.

Контекстно-свободная грамматика называется **неоднозначной**, если она содержит слово, для которого можно построить несколько деревьев разбора, иначе — **однозначной**.

Теорема 10.1.2. Все контекстно-свободные языки распознаются автоматами с магазинной памятью, и все автоматы с магазинной памятью задают контекстно-свободные языки.

Глава 11

11.05.2018, дискретная математика

Алгоритм построения КС-грамматики по регулярному выражению:

$\emptyset: S \rightarrow S$

$\lambda: S \rightarrow \lambda$

$a: S \rightarrow a$

$+: (V_1 \cup V_2 \cup \{S\}, X, S, P_1 \cup P_2 \cup P_0)$, где $P_0 = \{S \rightarrow S_1, S \rightarrow S_2\}$

$\cdot: P_0 = \{S \rightarrow S_1 S_2\}$

$*: (V \cup \{S\}, X, S, \{S \rightarrow \lambda, S \rightarrow SS_1\})$

Машиной Тьюринга называется набор (Q, X, δ, q_1, q_0) , где

Q — множество состояний;

X — алфавит;

$\delta: Q \times X \rightarrow Q \times X \times \{L, S, R\}$ — функция перехода;

$q_1 \in Q$ — начальное состояние;

$q_0 \in Q$ — состояние остановки.

$x_1 x_2 \dots x_{i-1} q_i x_i x_{i+1} \dots x_n$ называется **конфигурацией машины Тьюринга**, где $x_1 x_2 \dots x_n$ — текущее слово, q_i — текущее состояние, x_i — текущий символ.

Язык называется **вычислимым**, если существует машина Тьюринга, которая при чтении слова из этого языка останавливается на не пустом символе, а при чтении слова не из этого языка — на пустом.

Теорема 11.0.1. *Любой регулярный язык вычислим.*

Доказательство. Пусть дан автомат (Q, X, δ_A, q_1, F) . Рассмотрим машину Тьюринга $(Q \cup \{q_0\}, X, \delta_M, q_1, q_0)$,

где

$$\begin{cases} \delta_M(q, x) = (\delta_A(q, x), \bullet, R), & x \neq \bullet \\ \delta_M(q, x) = \begin{cases} (q_0, a, S), & q \in F \\ (q_0, \bullet, S), & q \notin F \end{cases} \end{cases} \quad \blacksquare$$

Утверждение 11.0.2. *Язык $\{a^n b^n \mid n \geq 0\}$ вычислим.*

Доказательство. Рассмотрим машину Тьюринга с функцией перехода

	a	b	\bullet
q_1	$q_2 \bullet R$	$q_0 \bullet S$	$q_0 a S$
q_2	$q_2 a R$	$q_2 b R$	$q_3 \bullet L$
q_3	$q_0 \bullet S$	$q_4 \bullet L$	$q_0 \bullet S$
q_4	$q_4 a L$	$q_4 b L$	$q_1 \bullet R$

■

Функция $f(x_1, \dots, x_n)$ называется **правильно вычислимой**, если существует такая машина Тьюринга, $q_1 1^{x_1+1} \bullet 1^{x_2+1} \bullet \dots \bullet 1^{x_n+1} \rightarrow q_0 1^{f(x_1, \dots, x_n)}$.

Функция $f(x_1, \dots, x_n)$ называется **вычислимой**, если после чтения $q_1 1^{x_1+1} \bullet \dots \bullet 1^{x_n+1}$ на ленте $f(x_1, \dots, x_n)$ единиц.

Глава 12

16.05.2018, математический анализ

Пусть дифференциальному уравнению $y^{(n)} + a_{n-1}y^{(n-1)} + \dots + a_1y' + a_0y = 0$ соответствует характеристическое уравнение $k^n + a_{n-1}k^{n-1} + \dots + a_1k + a_0 = 0$.

Доказательство. $y'' + a_1y' + a_0y = 0$

Пусть $k_1 = k_2$, тогда $k_1^2 + a_1k_1 + a_0 = 0$ & $2k_1 + a_1 = 0$. Подставим $y = C_1e^{k_1x} + C_2xe^{k_1x}$:

$$e^{k_1x}(C_1k_1^2 + 2C_2k_1 + C_2xk_1^2 + C_1a_1k_1 + C_2a_1 + C_2a_1k_1x + C_1a_0 + C_2a_0x) = 0 \Leftrightarrow C_1(k_1^2 + a_1k_1 + a_0) + C_2(2k_1 + a_1) + C_2x(k_1^2 + a_1k_1 + a_0) = 0$$

■

Пусть $k_1 = \alpha + i\beta$, $k_2 = \alpha - i\beta$, тогда, используя $e^{it} = \cos t + i \sin t$, получим

$$y(x) = C_{10}e^{(\alpha+i\beta)x} + C_{20}e^{(\alpha-i\beta)x} = e^{\alpha x}(C_{10}e^{i\beta x} + C_{20}e^{-i\beta x}) = e^{\alpha x}((C_{10} + C_{20})\cos \beta x + i(C_{10} - C_{20})\sin \beta x) = e^{\alpha x}(C_1 \cos \beta x + C_2 \sin \beta x)$$

12.0.1 Линейные дифференциальные уравнения с постоянными коэффициентами

Рассмотрим следующие методы решения уравнений вида $y^{(n)} + a_{n-1}y^{(n-1)} + \dots + a_1y' + a_0y = f(x)$.

Метод вариации произвольных постоянных

1. Найдём решение $y_0 = C_1\tilde{y}_1 + C_2\tilde{y}_2 + \dots + C_n\tilde{y}_n$ уравнения $y_0^{(n)} + a_{n-1}y_0^{(n-1)} + \dots + a_1y_0' + a_0y_0 = 0$.
2. Решением исходного уравнения будет $y(x) = C_1(x)\tilde{y}_1 + \dots + C_n(x)\tilde{y}_n$.
3. Найдём $C_1(x), \dots, C_n(x)$, решая систему

$$\begin{cases} C_1'(x)\tilde{y}_1 + \dots + C_n'(x)\tilde{y}_n = 0 \\ C_1'(x)\tilde{y}_1' + \dots + C_n'(x)\tilde{y}_n' = 0 \\ C_1'(x)\tilde{y}_1'' + \dots + C_n'(x)\tilde{y}_n'' = 0 \\ \dots \\ C_1'(x)\tilde{y}_1^{(n-1)} + \dots + C_n'(x)\tilde{y}_n^{(n-1)} = f(x) \end{cases}$$

и интегрируя $C_1'(x), \dots, C_n'(x)$.

Доказательство. Пусть дано уравнение $y'' + a_1y' + a_0 = f(x)$ и $y_0(x) = C_1\tilde{y}_1 + C_2\tilde{y}_2$, тогда

$$y(x) = C_1(x)\tilde{y}_1 + C_2(x)\tilde{y}_2$$

$$y'(x) = C_1'(x)\tilde{y}_1 + C_1(x)\tilde{y}_1' + C_2'(x)\tilde{y}_2 + C_2(x)\tilde{y}_2'$$

$$y''(x) = C_1''(x)\tilde{y}_1 + 2C_1'(x)\tilde{y}_1' + C_1(x)\tilde{y}_1'' + C_2''(x)\tilde{y}_2 + 2C_2'(x)\tilde{y}_2' + C_2(x)\tilde{y}_2''$$

Подставим в уравнение:

$$C_1''(x)\tilde{y}_1 + 2C_1'(x)\tilde{y}_1' + C_1(x)\tilde{y}_1'' + C_2''(x)\tilde{y}_2 + 2C_2'(x)\tilde{y}_2' + C_2(x)\tilde{y}_2'' + a(C_1'(x)\tilde{y}_1 + C_1(x)\tilde{y}_1' + C_2'(x)\tilde{y}_2 + C_2(x)\tilde{y}_2') + b(C_1(x)\tilde{y}_1 + C_2(x)\tilde{y}_2) = f(x) \Leftrightarrow C_1''(x)\tilde{y}_1 + C_2''(x)\tilde{y}_2 + a(C_1(x)\tilde{y}_1 + C_2(x)\tilde{y}_2) = f(x)$$

Решим систему

$$\begin{cases} C_1'(x)\tilde{y}_1 + C_2'(x)\tilde{y}_2 = 0 \\ C_1'(x)\tilde{y}_1' + C_2'(x)\tilde{y}_2' = f(x) \end{cases}$$

тогда

$$C_1''(x)\tilde{y}_1 + C_1'\tilde{y}_1' + C_2''(x)\tilde{y}_2 + C_2'\tilde{y}_2' = 0$$

Подставляя в уравнение, получим $f(x) = f(x)$. ■

Метод неопределённых коэффициентов

Уравнение $y^{(n)} + a_{n-1}y^{(n-1)} + \dots + a_1y' + a_0y = f(x)$ можно решить методом неопределённых коэффициентов, если

$$f(x) = \sum_j e^{\alpha_j x} (P_j(x) \cos \beta_j x + Q_j(x) \sin \beta_j x)$$

Тогда решение имеет вид

$$\sum_j e^{\alpha_j x} (T_j(x) \cos \beta_j x + R_j(x) \sin \beta_j x) x^{s_j}$$

где s_j — кратность корня.

12.0.2 Системы линейных дифференциальных уравнений с постоянными коэффициентами

Решим систему

$$\begin{cases} y_1' = ay_1 + by_2 \\ y_2' = cy_1 + dy_2 \end{cases}$$

$$y_1'' = ay_1' + by_2' \Rightarrow y_1'' = ay_1' + b(cy_1 + dy_2) \Rightarrow y_1'' = ay_1' + bcy_1 + d(y_1' - ay_1) \Rightarrow y_1'' = (a+d)y_1' + (bc-ad)y_1 = 0$$

Т.о., система свелась к уравнению.

Глава 13

18.05.2018, дискретная математика

Язык называется **вычислимо-перечислимым**, если на словах из языка машина останавливается на непустом символе, а на словах не из языка работает бесконечно долго.

Утверждение 13.0.1. Языки L и \bar{L} вычислимо-перечислимы $\Leftrightarrow L$ вычислим.

Доказательство.

1. \Rightarrow . Можно объединить две машины, на нечётных шагах выполняя команды первой машины, а на чётных — второй. На ленте изначально будет два одинаковых слова, своё для каждой машины. Тогда получим машину, которая запускает на слове обе машины. Одна из них всегда остановится.
2. \Leftarrow .

■

Утверждение 13.0.2. L вычислим $\Leftrightarrow \bar{L}$ вычислим.

Теорема 13.0.3. Язык $L_0 = \{i \mid \alpha_i \in L_{M_i}\}$ вычислимо-перечислим, но невычислим.

Доказательство. Пусть команда $c = q_i x_j q_k x_l d$ кодируется числом $|c| = 2^{i+1} \cdot 3^{j+1} \cdot 5^{k+1} \cdot 7^{l+1} \cdot 11^{d+1}$. Тогда машина Тьюринга с r командами кодируется числом $2^{|c_1|+1} \cdot 3^{|c_2|+1} \cdot \dots \cdot p_r^{|c_r|+1}$. Также можно закодировать слова.

Пусть α_i — слово с кодом i , L_{M_i} — язык, распознаваемый машиной Тьюринга с кодом i .

1. Если L_0 вычислим, то \bar{L}_0 также вычислим, тогда существует машина Тьюринга M_k с кодом k , вычисляющая \bar{L}_0 . Значит, $\alpha_k \in L_{M_k} \Leftrightarrow k \in L_0 \Leftrightarrow k \notin \bar{L}_0 \Leftrightarrow \alpha_k \notin L_{M_k}$. Противоречие, тогда L_0 не вычислим.
2. На первом шаге запускаем M_1 , на втором — M_2 и т. д. Если какая-то из машин остановилась, то соответствующее слово принадлежит L_0 .

■

Следствие 13.0.4. \bar{L}_0 не вычислимо-перечислим.

Теорема 13.0.5. $L_1 = \{(i, j) \mid \alpha_i \in L_{M_j}\}$

Глава 14

23.05.2018, математический анализ

$$\begin{cases} y_1' = ay_1 + by_2 \\ y_0' = cy_1 + dy_2 \end{cases}$$

Известно, что $y_1 = Le^{kx}$, $y_2 = Me^{kx}$, тогда

$$\begin{cases} Lk = aL + bM \\ Mk = cL + dM \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} L(a - k) + Mb = 0 \\ Lc + M(d - k) = 0 \end{cases}$$

Если $\begin{vmatrix} a - k & b \\ c & d - k \end{vmatrix} \neq 0$, то получим единственное решение — нулевое. Тогда

$$(a - k)(d - k) - bc = 0 \Leftrightarrow k^2 - k(a + d) + ad - bc = 0$$

Получили характеристическое уравнение.

Решим системы

$$\begin{cases} L(a - k_i) + Mb = 0 \\ Lc + M(d - k_i) = 0 \end{cases}$$

где k_i — i -й корень характеристического уравнения, причём в каждой системе одно из уравнений можно убрать, т. к. главный определитель равен нулю. Возьмём частные решения (L_1, M_1) , (L_2, M_2) , тогда

$$\begin{aligned} y_1 &= C_1 L_1 e^{k_1 x} + C_2 L_2 e^{k_2 x} \\ y_0 &= C_1 M_1 e^{k_1 x} + C_2 M_2 e^{k_2 x} \end{aligned}$$

14.0.1 Неоднородные системы

$$\begin{cases} y_1' = ay_1 + by_2 + f_1 \\ y_2' = cy_1 + dy_2 + f_2 \end{cases}$$

Решая соответствующую однородную систему, получим

$$y_1 0 = C_1 \tilde{y}_1 + C_2 \tilde{y}_2$$

$$y_2 0 = D_1 \tilde{y}_1 + D_2 \tilde{y}_2$$

где D_1 и D_2 линейно связаны с C_1 и C_2 соответственно.

Тогда

$$y_1 = C_1(x) \tilde{y}_1 + C_2(x) \tilde{y}_2$$

$$y_2 = D_1(x) \tilde{y}_1 + D_2(x) \tilde{y}_2$$

Подставляя в систему, получим

$$\begin{cases} C_1'(x) \tilde{y}_1 + C_2'(x) \tilde{y}_2 + C_1(x) \tilde{y}_1' + C_2(x) \tilde{y}_2' = a(C_1(x) \tilde{y}_1 + C_2(x) \tilde{y}_2) + b(D_1(x) \tilde{y}_1 + D_2(x) \tilde{y}_2) + f_1(x) \\ D_1'(x) \tilde{y}_1 + D_2'(x) \tilde{y}_2 + D_1(x) \tilde{y}_1' + D_2(x) \tilde{y}_2' = c(C_1(x) \tilde{y}_1 + C_2(x) \tilde{y}_2) + d(D_1(x) \tilde{y}_1 + D_2(x) \tilde{y}_2) + f_2(x) \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} C_1'(x) \tilde{y}_1 + C_2'(x) \tilde{y}_2 = f_1(x) \\ D_1'(x) \tilde{y}_1 + D_2'(x) \tilde{y}_2 = f_2(x) \end{cases}$$

Решая, получим $C_1'(x)$ и $C_2'(x)$, откуда найдём $C_1(x)$ и $C_2(x)$.

14.1 Приближённое решение дифференциальных уравнений

14.1.1 Решение с помощью степенного ряда

Рассмотрим уравнение $y^{(n)} = F(x, y, y', \dots, y^{(n-1)})$ с начальными условиями $y(x_0) = y_0, y'(x_0) = y_1, \dots, y^{(n-1)}(x_0) = y_{n-1}$. Найдём его решение в окрестности точки x_0 :

$$y(x) = y_0 + y_1(x - x_0) + \frac{y_2}{2!}(x - x_0)^2 + \dots + \frac{y^{(n-1)}}{(n-1)!}(x - x_0)^{n-1} + \frac{F(x_0, y_0, y_1, \dots, y_{n-1})}{n!}(x - x_0)^n + c_{n+1}(x - x_0)^{n+1} + \dots$$

Неизвестные коэффициенты можно определить подстановкой в исходное уравнение или его дифференцированием и подстановкой начальных условий.

Глава 15

25.05.2018, дискретная математика

15.1 Недетерминированная машина Тьюринга

Утверждение 15.1.1 (тезис Чёрча). *Всё, что можно сделать алгоритмом, можно сделать и на машине Тьюринга.*

Утверждение 15.1.2. *Языки, распознаваемые недетерминированной машиной Тьюринга, распознаются детерминированной машиной Тьюринга.*

Доказательство. При каждом переходе в недетерминированной машине Тьюринга получаются сразу несколько конфигураций. В детерминированной машине Тьюринга эти конфигурации можно записывать друг за другом. ■

Временем работы на входных данных размера n называется количество шагов, необходимое для получения ответа, и обозначается $T(n)$.

Если время решения задачи на детерминированной машине Тьюринга выражается полиномом, то её относят к **классу P-задач**, обозначаемому P .

Если время решения задачи на недетерминированной машине Тьюринга выражается полиномом, то её относят к **классу NP-задач**, обозначаемому NP .

Если решение задачи z_1 сводится к решению задачи z_2 , то говорят, что z_1 **сводится к** z_2 , и обозначают $z_1 \leq z_2$.

Задача z называется **NP-полной**, если $z \in NP$ & $\forall z' \in NP \ z' \leq z$.