Структура билета

Билет состоит из 5 вопросов.

- 1. Дать определение или сформулировать теорему / утверждение
- 2. Сформулировать и доказать теорему / утверждение
- 3. Задание на тему «Исчисление предикатов»
- 4. Задание на тему «Рекурсивные функции»
- 5. Задание на тему «Машина Тьюринга»

Список определений

- 1. Исчисление предикатов
- 2. Машина Тьюринга
- 3. Арифметическая функция, вычислимая по Тьюрингу
- 4. Самоприменимая машина Тьюринга
- 5. Частичная арифметическая функция
- 6. Схемы композиции, примитивной рекурсии и минимизации
- 7. Примитивно рекурсивная функция
- 8. Частично рекурсивная функция
- 9. Общерекурсивная функция
- 10. Кусочная схема задания арифметической функции
- 11. Схема возвратной рекурсии.
- 12. Тезис Тьюринга
- 13. Тезис Черча

Список теорем/утверждений

- 1. Теоремы Гёделя о полноте (без доказательства).
- 2. Теорема Гёделя о неполноте (без доказательства).

3. Примитивная рекурсивность арифметических функций:
$$+(a,b) = a+b; *(a,b) = ab;$$
 $\land (a,b) = a^b; \quad \dot{}(a,b) = \begin{cases} a-b, & ecnu\,a > b, \\ 0, & ecnu\,a \leq b; \end{cases}$ $sg(x) = \begin{cases} 1, & ecnu\,x = 0, \\ 0, & uhave; \end{cases}$ $\overline{sg}(x) = 1 - sg(x);$

- 4. Частичная рекурсивность функций: -(a, b) = a b; div(a, b) = [a/b]; mod(a, b) = a b [a/b].
- 5. Теорема о примитивной рекурсивности суммы.
- 6. Теорема о примитивной рекурсивности произведения.
- 7. Теорема о мажорировании неявной функции.
- 8. Теорема о примитивной рекурсивности кусочно заданной функции.
- 9. Примитивная рекурсивность функций: $\widetilde{\text{div}}(x,y) = \begin{cases} 0, & \textit{если } y = 0, \\ \lceil x/y \rceil, & \textit{если } y > 0 \end{cases}$

$$\widetilde{\operatorname{mod}}(x,y) = \begin{cases} 0, & \textit{если } y = 0, \\ x \, \textit{mod } y \, \textit{npu } y > 0; \end{cases}$$
 (здесь $x \, \operatorname{mod} y - \operatorname{остаток}$ от деления $x \, \operatorname{на} y$);

$$\widetilde{\mathrm{mod}}(x,y) = \begin{cases} 0, & \textit{если } y = 0, \\ x \, \textit{mod } y \, \textit{при } y > 0; \end{cases}$$
 (здесь $x \, \mathrm{mod } y - \mathrm{остаток} \ \mathrm{от} \ \mathsf{деления} \ x \ \mathsf{на} \ y$);
$$|(x,y) = \begin{cases} 1, & \textit{если } x \, \mathsf{делимся} \ \mathsf{на} \ y, \\ 0 & \textit{в противном случае}; \end{cases} \quad \chi_p(x) = \begin{cases} 1, & \textit{если } x - \textit{простое число}, \\ 0 & \textit{в противном случае}; \end{cases} \quad n_p(x) - \mathsf{число} \ \mathsf{простыx}$$

чисел р в пределах 0 ; <math>p(n) - n-е простое число; ex(n, y) – максимальный показатель e

степени $p(n)^e$, на которую делится число у.

10. Теорема о схеме возвратной рекурсии.

Примеры заданий на тему "Исчисление предикатов"

- 1) Является ли формулой исчисления предикатов следующее слово в алфавите исчисления предикатов? Ответ обосновать.
- а) $\neg(\forall x(A(x))) \rightarrow \exists y(\neg A(y))$, где A предикатный символ;
- б) $\neg (\forall x A(x)) \rightarrow \exists y (\neg A(x,y))$, где A предикатный символ;
- в) $\neg (\forall x (A(y))) \Rightarrow \exists y (\neg A(y))$, где A одноместный предикатный символ.
- 2) Перечислить свободные и связанные переменные в формуле. Для связанных переменных указать обасть действия квантора.

$$\exists y (\forall x A(x,y,z) \rightarrow B(y)) \rightarrow \exists t B(z,t)$$

- 2) Доказать выводимость формулы исчисления предикатов:
- a) $\forall x (\forall y (A(x,y))) \rightarrow \forall y (\forall x (A(x,y)));$
- 6) $\exists x (\exists y (A(x,y))) \rightarrow \exists y (\exists x (A(x,y)));$
- B) $\exists x (\forall y (A(x,y))) \rightarrow \forall y (\exists x (A(x,y)));$
- Γ) $\neg (\forall x (\neg A(x)) \rightarrow A(y)).$

Примеры заданий на тему "Рекурсивные функции"

- 1) Доказать примитивную рекурсивность функций:
- a) $f(x,y) = \begin{cases} 0 & npu x + y > 2; \\ 1 & в противном случае. \end{cases}$
- б) $f(x,y) = \begin{cases} 0 & npu(x+1) \cdot y > 5; \\ 1 & в противном случае. \end{cases}$
- в) $f(x,y) = \begin{cases} 0 & npu \ x > 2u \ y > 3; \\ 1 & в противном случае. \end{cases}$
- Γ) f(x) = x!
- д) f(0) = 0, f(1) = 1, f(n + 2) = f(n + 1) + f([(n + 2)/2]);
- e) $f(x, y) = \min(x, y)$;
- ж) $f(x, y) = \max(x, y)$;
- 3) f(x, y) = |x y|;
- и) $\varphi(x)$ количество натуральных чисел, меньших x, взаимно простых с x.
- 2) Доказать частичную рекурсивность функций:
- а) Нигде не определённая функция $w(x_1,...,x_n)$;
- б) f(x) = x 5;

```
в) f(x) = [2/x];
г) f(x), не определённая при x > 5, и равная x для x \le 5;
д) f(x) = \sqrt[x]{-1}.
```

Примеры задач по теме "Машина Тьюринга"

```
1. Построить протокол работы машины Тьюринга
(
     Внешний алфавит: {*, 0, 1};
     внутренний алфавит: \{q_0, q_1, ..., q_5\};
     стартовое состояние: q1;
     конечное состояние: q<sub>0</sub>;
     программа:
     q_11 \rightarrow q_11L
     q_10 \to q_21L
     q_21 \rightarrow q_21L
     q_2^* \rightarrow q_3^*R
     q_31 \rightarrow q_4*R
     q_41 \rightarrow q_5 R
     q_51 \rightarrow q_51R
     q_5^* \rightarrow q_0^*L
     (для всех остальных состояний q_i и символов j на ленте: q_i j \to q_i j ).
)
на ленте: ...***110111***....
```

Какую арифметическую функцию она корректно вычисляет?

2. Пусть на ленте записана конфигурация: ...*** 111...10 111...10...0 111...1 ***... . n_s единиц n_s единиц

Написать машину Тьюринга, стартующую в состоянии q1 с крайней левой единицы, и

- а) Заменяющую все 1 на 0 и останавливающуюся на крайнем правом нуле
- б) Заменяющую все 0 на 1 и останавливающуюся на крайней правой единице
- в) Оставляющей на ленте только левые n_1 единиц, стирающей (заменяющей символом *) все остальные 0 и 1, и останавливающейся на крайней правой 1.
- Γ) Полностью стирающую все символы (заменяющую их на символ *) и останавливающуюся на любой *.
- 3. Построить машину Тьюринга, корректно вычисляющую функции:

- a) f(x) = x + 1;
- б) f(x) = x + 3;
- в) f(x) = x 3, если x > 2, или 0, если x < 3;
- $\Gamma) f(x, y) = x + y.$