

Математическая логика и теория алгоритмов

Алексей Львович Семенов

Заведующий кафедрой математической логики и теории алгоритмов
Академик Российской академии наук
и Российской академии образования

Лекция 3

План:

- Имена и значения
- Анализ составных имен
- Структуры и контексты.
- Кванторы и связанные переменные
- Определимость
- Выполнимость и истинность высказываний
- ДНФ, предваренная нормальная форма
- Игровая интерпретация кванторов

Имена и значения

- **Имена** – символы, или цепочки символов
- **Значение имени** – математический или реальный объект
 - Элементы множества, отношения на множестве.
- **Синтаксис** – правила построения имен
- **Семантика** – правила приписывания именам значений
- **Составное имя** – составлено из других имен

Нахождение значения составного имени

Как найти значение составного имени?

- в математике значение составного имени определяется значением составляющих
- Надо найти значения его составляющих

Из чего и как составлено имя?

Проблема **анализа**.

- Казнить нельзя помиловать
- Каковы составляющие?
 - Казнить нельзя помиловать
 - Казнить нельзя помиловать

Нахождение значения составного имени

3. Как найти значение составного имени?

- Готлоб Фреге – основной создатель языков математической логики – двумерная запись
- Деревья, где потомки – составляющие
- Линейная запись использует скобки
 - (A и B) или (C),
 - (A) и (B или C)

– два разных имени. Они могут иметь разные значения.



Готлоб Фреге
1848 - 1925

Язык и структура

Имена и значения

Язык включает:

- Множество **имен объектов**.
- Множество **имен отношений**, с каждым именем сопоставлена его «местность», валентность – количество аргументов.
- Имена объектов и отношений составляют **сигнатуру** языка.
- К ним добавляются переменные, логические символы, запятые, скобки.

Структура данной сигнатуры:

- Множество U (**универсум**) и **значения** имен сигнатуры:
 - элементы универсума – значения имен объектов
 - отношения соответствующей местности – значения имен отношений

Как мы увидим дальше, значениями формул также будут отношения

Отображение: Значение задает семантику языка

Замечание о функциях, операциях

3. Как, используя отношения, обойтись без функций?

Можно было бы обойтись и без имен объектов.

Язык и структура Имена и значения

Универсум – целые числа.

5 < 3

имя – цифра 3,
значение имени -- целое
число – тройка

Значение имени – двухместное
отношение «меньше» для целых
чисел

имя – цифра 5,
значение имени --
целое число –
пятерка

Значение формулы - Л

Язык: переменные, термы, атомные формулы

Язык, синтаксис

- Фиксирована последовательность **переменных**: x_1, x_2, \dots и т. д.
- Переменная – синтаксический объект

Фиксирована сигнатура (имена объектов и отношений)

- **Термы**: имена объектов и переменные
- Язык. синтаксис:
 - **Атомные формулы**: $A(t_1, t_2, \dots, t_n)$, где A – имя n -местного отношения, t_1, t_2, \dots, t_n – термы

Язык: формулы

Язык:

- Логические связки: \neg -- отрицание, \wedge -- конъюнкция (и), \vee -- дизъюнкция (или), \rightarrow -- импликация (если..., то...), \equiv -- эквивалентность (титт)
- Кванторы $\forall \exists$
- Скобки (однозначность анализа формулы)

3. Сформулировать точно синтаксис: индуктивные *правила построения* формул = *индуктивное определение* того, что такое формула.

При этом надо, например используя скобки, обеспечить и доказать однозначность анализа.

Индуктивное определение выглядит так:

- Атомные формулы – это формулы.
- Если то-то и то-то формулы (могут быть и еще условия), то... формула.

При этом будем стараться добиться, чтобы по формуле однозначно определялось как и из чего она построена -- это и есть *однозначность анализа*.

$A \wedge B \vee C$ – что это: (A и B) или C или A и (B или C)? Будем как-то использовать скобки.

Язык: формулы. Синтаксис

Индуктивное определение формулы:

Все атомный формулы -- формулы.

Пусть A -- формула, x -- переменная, тогда:

- $\neg (A)$
- $\forall x (A)$
- $\exists x (A)$

-- формулы

• Пусть A и B -- формулы, тогда:

- $(A) \wedge (B)$
- $(A) \vee (B)$
- $(A) \rightarrow (B)$
- $(A) \equiv (B)$

-- формулы

Теорема об однозначности анализа формул.

Любая формула единственным образом может быть представлена в виде, задаваемом указанным индуктивным определением.

Существует алгоритм, который такое представление строит.

3. Подробно сформулировать и доказать теорему, указать алгоритм.

Язык и структура

Атомные формулы. Семантика

- Фиксирована структура
- **Термы**: имена объектов и переменные
- **Контекст** структуры – синтаксический объект:
 - Произвольная бесконечная последовательность a_1, a_2, \dots имен элементов универсума; имена не только из сигнатуры!
 - Контекст «задает значения всех переменных сразу»
 - **Значение термина в контексте** – элемент универсума, именно:
 - **Значение** имени объекта – этот объект. **Значение** x_2 – это значение a_2 и т.д.,
 - **Значение атомной формулы**: $A(t_1, t_2, \dots, t_n)$, где A – имя n -местного отношения, t_1, t_2, \dots, t_n – термы -- это значение A на значениях аргументов в скобках – И или Л
- Семантика:
 - **Значение атомной формулы в контексте заданной структуры**: И или Л

Язык: формулы. Семантика

Индуктивное определение формулы: **Определение значения формулы в данной структуре и контексте $\alpha = a_1, a_2, \dots$**

Все атомные формулы -- формулы.

Пусть $A - \dots, x - \dots$, тогда:

- $\neg (A)$
- $\forall x (A)$
- $\exists x (A)$

-- формулы

• Пусть A и B -- формулы, тогда:

- $(A) \wedge (B)$
- $(A) \vee (B)$
- $(A) \rightarrow (B)$
- $(A) \equiv (B)$

-- формулы

Для атомных формул -- было определено.

Для отрицания очевидно.

Для квантора по переменной x_i , рассмотрим все контексты, совпадающие с α всюду, кроме i -ого места. Если среди них есть такой, для которого A -- истинна, то $\exists x (A)$ истинна, если для всех таких контекстов A -- И, то $\forall x (A)$ -- И.

Для логических связок, в соответствии с таблицами истинности.

- $(A) \wedge (B)$ -- оба истинны
- $(A) \vee (B)$ -- хотя бы одно истинно
- $(A) \rightarrow (B)$ -- ложно, только, если A -- И, а B -- Л
- $(A) \equiv (B)$ -- значения совпадают

3. Зачем нужна однозначность анализа?

Логика отношений

Связанные и свободные переменные

- Переменная суммирования k в выражении

$$(x + a)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k a^{n-k}$$

связанная, нельзя считать, что ее значение в этом выражении есть 3, а в выражении x^k – можно, здесь k – свободная.

- Аналогично, x в выражении $\forall x (x^2 > 0)$

связанная, нельзя считать, что ее значение в этом выражении есть 3, а в выражении $x^2 > 0$ – можно, здесь x – свободная.

- У. Дать определение множества свободных переменных формулы индукцией по построению.
- У. Дать определение свободного вхождения переменной в формулу.

Значения формулы в данной структуре является отображение из множества всех контекстов в $\{И, Л\}$, то есть – «бесконечноместное» отношение.

Значение зависит только от свободных переменных.

Логика отношений

Определимые в структуре отношения.

- Формула **определяет отношение** на U^n , где n – больше номеров всех свободных переменных формулы.
- \mathcal{O} . **Высказывание** – формула без свободных переменных
- Удобно использовать 0-местные имена отношений.
Их значения в структуре не зависят от контекста.
- Высказывание **истинно**, если его значение И в любой структуре данной сигнатуры.
- Высказывание **выполнимо**, если существует структура данной сигнатуры, которой оно И.
- **Эквивалентность формул** – совпадение их значений в любой структуре и любом контексте.
Символ для эквивалентности: \Leftrightarrow . Символ для следствия...
- **3.** Любая бескванторная формула эквивалентна дизъюнкции конъюнкций атомных формул и их отрицаний, т. е. – **дизъюнктивной нормальной форме** (ДНФ). (Курс «Дискретные функции»)

Доказательство: для формул, истинных ровно на одном наборе и т.д.

Эквивалентность формул

Работа с кванторами

- В работе математика часто происходит преобразование формулы в эквивалентную, а также получение следствий (дать определение).
- На семинарах это будет рассмотрено подробнее. Примеры:
- $(\neg \forall x \Phi) \Leftrightarrow (\exists x (\neg \Phi))$
- $(\mathbf{Q}x \Phi) \top \Psi \Leftrightarrow \mathbf{Q}x (\Phi \top \Psi)$,
где $\top \in \{\wedge, \vee\}$, $\mathbf{Q} \in \{\forall, \exists\}$,
в Ψ нет свободных вхождений x

Предваренная нормальная форма

Кванторы – основная сложность в работе с формулами логики отношений

Бывает удобно преобразовать формулу в эквивалентную, где все кванторы – в начале – предварённую нормальную форму.

3. Сформулировать и доказать теорему о предварённой нормальной форме.

Игровая семантика

Фиксируем структуру и формулу в предваренной нормальной форме.

Игра: Математик выбирает значение для переменной квантора существования.

Природа выбирает значение для квантора всеобщности.

Выигрыш Математика – истинность формулы.

Пример: утверждение о непрерывности функции на всей прямой.

3. Сформулировать и доказать теорему об игровой семантике для логики отношений.

Лекция 3

Что было:

- Имена и значения
- Анализ составных имен
- Структуры и контексты.
- Кванторы и связанные переменные
- Определимость
- Выполнимость и истинность высказываний
- ДНФ, предваренная нормальная форма
- Игровая интерпретация кванторов