# ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ БЮДЖЕТНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ПРОФЕССИОНАЛЬНОГО ОБРАЗОВАНИЯ «МОСКОВСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ им. Н.Э. БАУМАНА»

ФАКУЛЬТЕТ «ИНФОРМАТИКА И СИСТЕМЫ УПРАВЛЕНИЯ»

КАФЕДРА «ТЕОРЕТИЧЕСКАЯ ИНФОРМАТИКА И КОМПЬЮТЕРНЫЕ

ТЕХНОЛОГИИ»

# РАСЧЕТНО-ПОЯСНИТЕЛЬНАЯ ЗАПИСКА К КУРСОВОМУ ПРОЕКТУ ПО ДИСЦИПЛИНЕ

«Конструирование компиляторов» НА ТЕМУ:

Интерпретатор формул ТЕХ

# Содержание

1	Пос	тановка задачи	2	
2	Возможности языка			
	2.1	Лексический состав языка	į	
	2.2	Синтаксические конструкции языка	4	
3	Реализация			
	3.1	Работа с файлами	10	
	3.2	Лексический анализ	11	
	3.3	Синтаксический анализ	12	
	3.4	Области видимости	16	
	3.5	Структуры данных времени выполнения	16	
4	Рук	оводство пользователя	19	
5	Тестирование		20	
6	Заключение		26	
П	ОИЛОΣ	кение А Синтаксис	27	
Приложение B preproc.tex				
П	Приложение С Тестовые примеры			

# 1 Постановка задачи

Цель работы — создать инструмент, который позволяет выполнять расчеты и одновременно их документировать.

Для этого: реализовать препроцессор для Т<sub>E</sub>X, который, принимая на вход документ формата Т<sub>E</sub>X с формулами вида х := выражение и х = \placeholder{}, на выходе порождает новый документ, в котором на месте заменителей (placeholder'ов) находятся вычисленные значения. Фактически получается аналог пакетов Mathcad или S-Math Studio.

Должны поддерживаться как минимум 3/4 из следующих возможностей:

- Арифметические выражения
- Присваивания
- Вектора и матрицы
- Арифметические выражения с матрицами
- Стандартные математические функции
- Объявление функций
- Циклы
- Ветвления
- Графики функций
- Проверка размерностей
- Функции высших порядков
- Оператор суммирования
- Области видимости

# 2 Возможности языка

В ТЕХформулы можно записывать разными способами:

- между \$ и \$ формула записывается внутри текста.
- между \$\$ и \$\$ формула записывается в отдельной строке (выключная формула).
- в окружении equation формула записывается аналогично формуле в \$\$.

Препроцессор должен обрабатывать выделенные фрагменты текста с формулами из документа. Поэтому формулы для обработки препроцессором будут записываться в окружении preproc. Это значит, что они должны быть заключены между ключевыми словами \begin{preproc} и \end{preproc}. Окружение preproc для ТЕХ по умолчанию объявлено как указано в Листинге 1.

#### Листинг 1: окружение ргергос

```
\newenvironment{preproc}
{\begin{equation*}\begin{array}{1}}
{\end{array}\end{equation*}}
```

Оно представляет собой окружение equation\* (\* означает, что формула не нумеруется) с array из одного выравненного по левой стороне столбца внутри. Таким образом, в это окружение можно записать много формул, разделенных символами переноса строки: \\.

В общем случае выражения на языке препроцессора задаются так:

```
S ::= \begin{preproc} ( Operator \ \ \ )^* \ \ end{preproc} Здесь Operator - некоторая конструкция на языке препроцессора.
```

# 2.1 Лексический состав языка

Идентификаторами считаются последовательности из букв и цифр, начинающиеся на букву, и которые могут заканчиваться на индекс с командой \text{} (Листинг 2).

Числа могут быть целые или с плавающей запятой. При этом не допускаются ведущие нули (Листинг 2).

#### Листинг 2: числа и идентификаторы

```
Ident ::= Name ( '_\text{' Any '}')?

Name ::= Char ( Char | Digit )?

Char ::= 'A' | ... | 'Z' | 'a' | ... | 'z'

Digit ::= '0' | ... | '9'

Any ::= любой набор символов

Number ::= ( '0' | ( '1' | ... | '9' ) Digit*)( '.' Digit*)?

Keyword ::= '\' Ident
```

Ключевые слова представляют собой идентификаторы с символом \в начале — в ТЕХ-е ключевые слова обозначаются так же. Ключевые слова, которые требуются для работы препроцессора, включают как ТЕХ-овские (точнее, их подмножество), так и дополнительно объявленные (о них рассказано подробнее в 2.2).

#### 2.2 Синтаксические конструкции языка

Рассмотрим подробнее синтаксические конструкции на языке препроцессора, обозначенные как Operator:

Конструкцией может быть объявление, блок выражений, выражение с условным оператором (с одной, двумя ветвями или с несколькими условиями), цикл, выражение и график.

Выражение задает некоторое действие над операндами. Операторами в выражении служат арифметические операторы, операторы сравнения и логические операторы. Каждый оператор имеет приоритет (Таблица 1).

Таблица 1: Приоритет операторов

Оператор	Приоритет
Степень	150
Унарный плюс, унарный минус, логическое отрицание	130
Умножение, деление	120
Сложение, вычитание	110
Больше, больше или равно, меньше, меньше или равно	100
Равенство, неравенство	90
Логическое и	80
Логическое или	70
Присваивание	60

Оператор '=' используется как оператор вывода, если после него идет ключевое слово \placeholder. Оператор вывода указывает препроцессору, что результат вычисления выражения слева от него нужно записать как аргумент \placeholder{}. Ключевое слово \placeholder объявлено как функция Тех, которая отображает свой аргумент:

```
\newcommand {\placeholder } [1] { #1 }
```

Ключевое слово \graphic — функция от трех аргументов, с помощью которой задается вывод двумерного графика:

Её первый аргумент — имя функции, второй — список аргументов, третий — координаты точек графика. Если у функции больше одного аргумента, они

перечисляются через запятую. Принимается только один переменный параметр. Переменный параметр задается ключевым словом \range. Функция \range — функция от трех аргументов: шаг, начальное и конечное значения диапазона:

```
\newcommand {\nrange} [3][] {\%} \\ \nline {\nrange} {\#1} { [\#2:\#3]} { [\#2:\#3:\#1]} }
```

Возвращаемый ею вектор заполнен значениями из указанного отрезка с соответствующим шагом. Препроцессор заполняет третий аргумент \graphic автоматически, вычисляя значения функции во всех точках диапазона.

В арифметических выражениях используются операторы сложения '+', вычитания '-', умножения '\*', деления '/', возведения в степень '^'. Один и тот же оператор может обозначаться разными способами. Например, оператор умножения может быть задан не только как '\*', но и как '\cdot', '\times'. Деление может обозначаться разными конструкциями. С помощью оператора '/':

 $\setminus \operatorname{frac}\{x\}\{y\}$ 

Степень для '^' должна указываться в фигурных скобках. Операндом может быть число, переменная, вызов функции, ключевое слово, но не матрица. В грамматике это не отражено, и поэтому проверяется уже после синтаксического анализа. Под ключевым словом имеется в виду слово, начинающееся с \, например, \cos. Для транспонирования матриц определена функция \transp{}.

Выражения задаются так:

#### Листинг 3: выражения

```
Elem ::= Number | Ident Index? Arglist? | '(' Expr ')' |

Keyword Arglist? | Matrix | Range |

'\frac {' Expr '}'' {' Expr '}' | '\transp {'Expr'}'

Arglist ::= '(' ( Expr ( ', ' Expr )* )? ')'
```

Для объявления используется оператор присваивания ':='. Оператор присваивания связывает идентификатор с числом, функцией или матрицей.

Слева от оператора присваивания должен стоять идентификатор. Идентификатор считается именем функции, если после него идет список аргументов (возможно, пустой). В противном случае это идентификатор матрицы или переменной. При объявлении функции в списке её аргументов допускаются только идентификаторы. Если слева от оператора ':=' стоит ключевое слово \begin{pmatrix}, то это объявление обычной матрицы, а если \range — векторастроки.

Так же оператор ':=' можно использовать для присваивания элементу матрицы некоторого значения. Синтаксис объявления приведен в Листинге 4.

#### Листинг 4: объявления

Доступ к элементу матрицы происходит через обращение по индексу. Элементы матрицы нумеруются с (0,0). Матрица должна содержать хотя бы один элемент. Если матрица представляет собой вектор-столбец или вектор-строку, то она интерпретируется как вектор. К элементу вектора можно обратиться, указав один индекс:  $x_i$ , вместо  $x_{\{i,0\}}$  или  $x_{\{0,i\}}$ .

Идентификатору присваивается синтаксическая конструкция. Идентификатору переменной присваивается значение, полученное в результате вычисления синтаксической конструкции. Если это не выражение, а, например, цикл, переменной будет присвоено значение, полученное с последней итерации цик-

ла. Идентификатору функции присваивается сама синтаксическая конструкция. Возвращаясь к примеру с циклом, функции будет присвоено выполнение этого цикла.

Блок синтаксический конструкций объявлен как окружение block:

#### Листинг 5: окружение block

```
\newenvironment{block}
{\begin{array}{|l}}
{\end{array}}
```

В блоке последовательно выполняются предложения на языке препроцессора. Результат последнего выполненного выражения считается результатом выполнения блока. Если в блоке нет ни одного предложения, то результатом его выполнения считается 0. Синтаксис для записи блока арифметических выражений:

```
Block::= '\begin { block } '( Operator '\\'' )*'\end { block } '
```

Ветвление задается ключевыми словами \when, \otherwise и окружением caseblock, а циклы — командой \while. Эти команды и окружение объявлены следующим образом:

#### Листинг 6: ключевые слова

```
\newcommand{\ifexpr}[1]{{\bf if}\enspace#1\enspace}
\newcommand{\when}{\enspace{\bf when}\enspace}
\newcommand{\otherwise}{\enspace{\bf otherwise}\enspace}
\newcommand{\while}[1]{{\bf while}\enspace#1\enspace}
\newenvironment{preproc}
{\begin{equation*}\begin{array}{1}}
{\end{array}\end{equation*}}
```

Соответственно, синтаксис для этих команд:

#### Листинг 7: синтаксис ветвлений и цикла

Окружение caseblock отличается от block тем, что внутри него идёт последовательность выражений и условий, когда функция возвращает значение того или иного элемента этой последовательности. В окружении caseblock должна буть записана хотя бы одна альтернатива. Выражение по умолчанию не обязательно и задается командой \otherwise. Если в результате выполнения caseblock-а не было выполнено ни одно из условий, он возвращает 0.

Полный список правил грамматики приведен в приложении А.

# 3 Реализация

#### 3.1 Работа с файлами

Препроцессор работает следующим образом: ему на вход подается корректный документ формата tex, а на выход препроцессор отправляет корректный документ формата tex с заполненными placeholder-ами. Файл, который генерирует препроцессор, можно сохранить в отдельный файл или заменить им входной файл.

Программа сканирует входной файл и ищет строки, содержащие подстроки \begin{preproc} и \end{preproc}. Строки, находящиеся снаружи окружения preproc сразу пишутся во временный файл. Строки, находящиеся внутри окружения preproc (включая крайние строки — с \begin{preproc} и \end{preproc}) и chaчала обрабатываются препроцессором, и потом пишутся во временный файл. Когда входной файл полностью прочтен и не возникло никаких ошибок, программа удаляет его и меняет имя временного файла на имя входного или сохраняет полученный файл. Если во время обработки файла возникла ошибка, новый файл удаляется, и входной файл не изменяется.

Сканирование и запись файла выполняет экземпляр класса FileHandler, который инициализируется названием обрабатываемого файла. У FileHandler есть метод next(), который возвращает структуру ProgramString с координатами окружения preproc в файле и строкой с текстом внутри этого окружения. Если окружений preproc в файле несколько, то next() возвращает информацию о них по порядку. Если FileHandler не нашел preproc, метод next() вернет структуру с пустой строкой.

Если LaTeXвстречает в тексте символ %, он пропускает текст до конца данной строки. Поэтому, если подстрока \begin{preproc} или \end{preproc} или \end{preproc} или \end{preproc} идёт в строке после символа %, она игнорируется FileHandler-ом (то есть не распознается как начало или конец окружения preproc). Комментарии, которые записаны внутри окружения preproc, записываются в возвращаемую строку — иначе при перезаписи файла они бы удалялись.

#### 3.2 Лексический анализ

Текст между \begin{preproc} и \end{preproc} отправляется на обработку лексическому анализатору. Результат работы лексического анализатора — вектор токенов. Лексический анализ осуществляет экземпляр класса Lexer с помощью функции std::vector<Token> program\_to\_tokens(ProgramString). Эта функция вызывает метод Lexer-а Token next(), возвращающий следующий найденный в строке токен. Если на этапе лексического анализа произошла ошибка, будет возвращен токен с её координатами в файле, и дальше строка обрабатываться не будет.

Класс Token имеет поля с координатами начала и конца токена в строке, поле с подстрокой, распознанной как токен, тэг токена и его значение (0 по умолчанию).

Лексический анализатор может присвоить токену следующие тэги: NONE, UADD, USUB, ADD, SUB, DIV, MUL, FRAC, POW, LPAREN, RPAREN, LBRACE, RBRACE, LBRACKET, RBRACKET, SET, COMMA, BREAK, INDEX, AMP, WHILE, IF, ELSE, WHEN, OTHERWISE, ALT, BEGIN, END, BEGINB, ENDB, BEGINC, ENDC, BEGINM, ENDM, LT, GT, LEQ, GEQ, NEQ, EQ, OR, AND, NOT, NUMBER, IDENT, KEYWORD, FUNC, ERROR, SPACE, PLACEHOLDER, TEXT, LIST, ROOT, GRAPHIC, RANGE.

Комментарии и пробелы не нужны для последующего анализа, поэтому им присваивается тэг SPACE, и они не включаются в вектор, возвращаемый функцией program\_to\_tokens.

Токен распознается как ключевое слово, если начинается с '\'. При этом, если этот токен — \placeholder, \begin или \end, то он обрабатывается отдельно. В случае \placeholder, Lexer пропускает его аргумент. В случае \begin или \end, Lexer читает аргумент и в зависимости от его значения присваивает токену тэг: ВЕGINВ или ENDB для аргумента '{block}', BEGINC или ENDC для аргумента '{cases}' и аналогично для BEGINM, ENDM и {pmatrix}. Другие окружения внутри ргергос не поддерживаются. Им лексер присваивает токены BEGIN и END соответственно. Последовательность токенов, начинающаяся с BEGIN и оканчивающаяся на END, лексер игнорирует и в вектор токенов не включает.

#### 3.3 Синтаксический анализ

Синтаксический анализ реализован построением синтаксического дерева по полученному вектору токенов. Листами в дереве могут быть идентификаторы (переменных, функций, векторов, ключевых слов), числа и списки. Вершинами могут быть унарные или бинарные операторы. Идентификаторы переменных и функций не различаются, потому что переменные рассматриваются как функции без аргументов, которые возвращают константное значение.

Можно заметить, что в правилах грамматики встречаются повторяющиеся конструкции:

Эти правила можно обобщить:

Чтобы арифметические операции выполнялись в правильном порядке, соответствующим им токенам назначается приоритет — целое число. Чем больше приоритет, тем раньше должна выполниться операция. Токены, которые не являются операторами, имеют приоритет 0.

Если во время построения синтаксического дерева встречается непредвиденный символ, бросается исключение с сообщением об ошибке и координатами токена.

Дерево реализуется классом Node (Листинг 8). Поле \_coord содержит координату токена в файле: строку и столбец. В зависимости от поля \_tag

заполняются поля \_label и \_priority. Поля \_coord и \_tag инициализируются токеном, передающимся в конструктор Node. Поля left, right, cond, fields содержат ссылки класса Node.

#### Листинг 8: поля класса Node

```
class Node {
    friend class Parser;
    Coordinate _coord;
    Tag _tag = ERROR;
    std::string _label = "";
    int _priority = 0;

public:
    static name_table global;
    static replacement_map reps;
    Node *left = nullptr;
    Node *right = nullptr;
    Node *cond = nullptr;
    std::vector<Node *> fields;
    ...
}
```

Для унарных операторов используется поле right, для бинарных — right и left. На Рисунке 1 приведен пример структуры дерева с бинарными операторами.

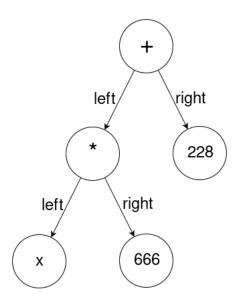


Рис. 1: Дерево с бинарными операциями

Для циклов и ветвлений добавляется cond (Рисунок 2), для блоков, функций, векторов и матриц — fields (Рисунок 3).

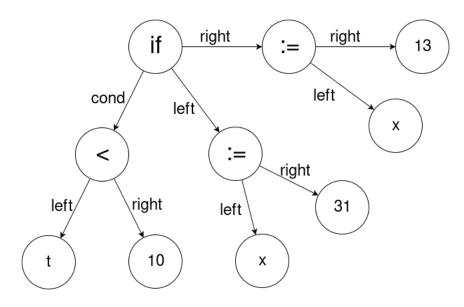


Рис. 2: Дерево с ветвлением

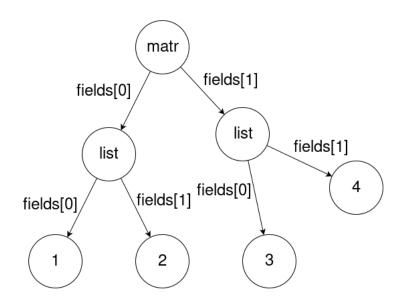


Рис. 3: Дерево матрицы

Статическое поле name\_table — таблица имен, представляющая собой map с ключом — именем переменной и значением. Статическое поле replacement\_map — map с ключом — координатой плейсхолдера и значением для подстановки.

Структура Parser (Листинг 9) строит синтаксическое дерево. Функцией init(std::vector<Token>&) инициализируется переменная program. Она содержит последовательность токенов, на которые лексический анализатор разбил текст внутри директивы preproc. Функции next, cur и get нужны для навигации

по program. Функция skip(Tag) проверяет, что текущий символ равен ожидаемому, и переводит Parser на следующий токен.

Функция unexpr(Token\*) возвращает синтаксическое дерево, построенное для выражения с унарным оператором, блока выражений, цикла, ветвлений. Функция binexpr(Token\*,Node\*) возвращает синтаксическое дерево для выражения с бинарным оператором. Функции block(Tag), list(Tag), cases(), matrix(), line() — вспомогательные функции для инициализации поля fields в Node с соответствующими тегами. Функция expression(int) служит связующим звеном для unexpr и binexpr. Чтобы дерево строилось в соответствии с приоритетами операторов, в неё передается аргумент с приоритетом.

#### Листинг 9: структура Parser

```
typedef struct Parser {
        std::vector<Token> program;
        int i = 0;
        Token *next() { return &program[++i]; }
        Token *cur() { return &program[i]; }
        Token *get() { return &program[i++]; }
        bool skip (Tag);
        void init (std::vector<Token> &);
        Node *unexpr(Token *);
        Node *binexpr(Token *, Node *);
        Node *expression(int pr);
        std::vector<Node *> block(Tag stop = NONE);
        std::vector<Node *> line();
        std::vector<Node *> cases();
        std::vector<Node *> list(Tag close);
        std::vector<Node *> matrix();
 Parser;
```

#### 3.4 Области видимости

Имена переменных и функций записываются в таблицу символов. Если имя было объявлено в окружение preproc, то оно будет записано в глобальную таблицу. Исключение составляют функции. Для каждой функции создается новая таблица символов — локальная таблица. Переменные, объявленные внутри функции, видны только внутри неё. После возврата из функции они принимают старые значения (или снова становятся неопределенными). Когда препроцессор обрабатывает идентификатор, он сначала ищет его в локальной таблице символов (если она существует), а потом в глобальной. Так же при вызове функции в локальную таблицу добавляются значения её аргументов.

### 3.5 Структуры данных времени выполнения

Чтобы обрабатывать функции, матриц и переменные единообразно, для их представления используется класс Value. Value представляет собой размеченное объединение — структуру с enum (для обозначения типа) и union (для хранения данных) (Листинг 10). Функции get\_double, get\_matrix, get\_function в зависимости от типа возвращают значение или бросают исключение, если тип не соотвествует ожидаемому. Тип Matrix определяется как std::vector<std::vector<Value>>. Func — это структура для хранения представления функции (Листинг 11). Она содержит имена аргументов, локальную таблицу символов и тело функции типа Node\*. Во время построения синтаксичекого дерева проверяется, что нет повторяющхся имен аргументов.

#### Листинг 10: класс Value

```
Func *_function_data;
};
public:

...
double get_double() const;
Matrix &get_matrix() const;
Func *get_function() const;
...
};
```

#### Листинг 11: структура Func

```
typedef struct Func {
    std::vector<std::string> argv;
    name_table local;
    Node *body;
}
```

Такой подход позволяет хранить имена переменных, функций и матриц в одной таблице. Поэтому можно передавать именая функций в качестве аргументов функции (Листинг 12).

Листинг 12: пример функции высшего порядка

```
\begin{preproc} \\ f(x) := x+1 \\ \\ q(y,z) := z(y) \\ \\ t := 10 \\ \\ q(t,f) = \\ placeholder{} \{\} \\ \\ end{preproc} \}
```

При этом нельзя назначить одно и то же имя переменной и функции. Ключевые слова переопределять нельзя, оператор ':=' для них не выполняется.

Таблица имен имеет тип std::map<std::string, Value>. В качестве ключа используется имя переменной, функции или матрицы. В качестве значения — экземпляр Value.

Когда синтаксическое дерево построено, у его корня вызывается метод Value exec(name\_table). Этот метод обходит дерево и вычисляет данные вре-

мени выполнения. При объявлении ехес записывает в указанную таблицу имен новыую переменную. Если при обходе ехес находит вершину с тегом EQ, то он проверяет, если поле right этой вершины имеет тег PLACEHOLDER. Если это так, ехес пишет в Node::replacement\_map вычисленное Value поля left. Аналогичное действие совершается при нахождении вершины с тегом GRAPHIC.

Если во время построения дерева или его обхода произошла ошибка, то будет брошено исключение с координатами этой ошибки в файле и строкой с сообщением, в чем состоит ошибка.

После обхода дерева идет запись в файл вычисленных значений для плейсхолдеров и графиков. В плейсхолдер может быть записано число или матрица. Если в плейсхолдер писать значение функции, то это будет строка "function".

# 4 Руководство пользователя

Перед применением препроцессора к документу нужно:

- 1. Подготовить корректный документ в формате tex.
- 2. Включить в его преамбулу файл с определениями для препроцессора: \input{preproc.tex} (Приложение В).
- 3. Области текста для обработки препроцессором добавить в окружение preproc.

Программа препроцессора принимает один обязательный аргумент — имя входного файла, и один необязательный — имя выходного файла. Если указать только входной файл, он будет перезаписан препроцессором. Если еще указать имя выходного файла, то запись будет идти в него. Выходной файл будет отличаться от исходного только значениями в плейсхолдерах.

Так как предполагается, что исходный файл – корректный, то обработанный препроцессором документ будет корректным тоже. Поэтому получить из него pdf или dvi можно стандартным образом.

# 5 Тестирование

В Листинге 13 приведен пример объявления переменной, переменной с индексом, функции, матрицы и присваивания элементу матрицы значения. Так же показано, что можно переобъявлять идентификаторы, задавать диапазоны и строить графики.

Листинг 13: фрагмент документа Тех до обработки

```
\begin{preproc} x := 1 \\ x := 100 \\ x0 \\ text{tekct} := 228 \\ f(x,y) := x \\ cdot (x+y) \\ v := \\ begin{pmatrix} \\ 1 \\ 2 \\ x0 \\ text{tekct} \\ end{pmatrix} \\ v_0 := 666 \\ v = \\ placeholder{} \\ range{-1}{1}, \ 0.5}{} \\ end{preproc}
```

Далее рассмотрим, как препроцессор должен изменять файл (Листинг 13, 14).

После обработки препроцессором такой фрагмент текста должен иметь следующий вид:

Листинг 14: фрагмент документа Тех после обработки

```
\begin{preproc} x := 1 \\ x := 100 \\ x0_{\text{text}} = 228 \\ f(x,y) := x \\ dot(x+y) \\ v := begin\{pmatrix\} \\ 1 \\ 2 \\ x0_{\text{text}} = x \\ dot(x+y) \\ v := begin\{pmatrix\} \\ v := begin\{pmatrix\} \\ v := 666 \\ v := placeholder\{begin\{pmatrix\} \\ v := placeholder\{begin\{pmatrix\} \} \\ v := placehol
```

```
666.000000\\
2.000000 \setminus
228.000000 \setminus end\{pmatrix\}\} \setminus \langle
\graphic \{f\} \{ range \{-1\} \{1\}, 0.5 \} \{ (-1.000000, 0.500000) \}
(-0.900000, 0.360000)
(-0.800000, 0.240000)
(-0.700000, 0.140000)
(-0.600000, 0.060000)
(-0.500000, 0.000000)
(-0.400000, -0.040000)
(-0.300000, -0.060000)
(-0.200000, -0.060000)
(-0.100000, -0.040000)
(-0.0000000, -0.000000)
(0.100000, 0.060000)
(0.200000, 0.140000)
(0.300000, 0.240000)
(0.400000, 0.360000)
(0.500000, 0.500000)
(0.600000, 0.660000)
(0.700000, 0.840000)
(0.800000, 1.040000)
(0.900000, 1.260000)
(1.000000, 1.500000)
} \ \
\end{preproc}
```

Фрагмент текста с Листинга 14 в печатном виде:

$$x := 1$$

$$x := 100$$

$$x0_{\text{TEKCT}} := 228$$

$$f(x, y) := x \cdot (x + y)$$

$$v := \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ x0_{\text{TEKCT}} \end{pmatrix} v_0 := 666$$

$$v = \begin{pmatrix} 666.000000 \\ 2.000000 \\ 228.000000 \end{pmatrix}$$

$$1.5$$

$$1$$

$$f([-1:1], 0.5)$$

Далее проверим, что препроцессор правильно обрабатывает текст. В первую очередь следует рассмотреть базовые вещи: то, что соблюдается порядок операций в зависимости от приоритета оператора, работают условные операторы, оператор цикла, окружения, предопределенные функции и константы.

Приоритет арифметических операций соблюдается:

$$1 - 2 * 3/45 = 0.994141$$
$$-2 * 3/45 + 1 = 0.994141$$
$$-2/45 * 3 + 1 = 0.994141$$

Скобки меняют порядок выполнения арифметических операций:

$$(1-2) * 3/45 = -0.002930$$
$$-2 * (3/4)5 + 1 = 0.525391$$
$$-(2/45 * 3 + 1) = -1.005859$$

Разные символы, обозначающие один и тот же оператор, действуют одинаково:

$$10 * 10 \cdot 10 \times 10 = 10000.000000$$
$$1/10 = 0.100000$$
$$\frac{1}{10} = 0.100000$$

Операторы сравнения корректно работают:

$$1 < 2 = 1.000000$$
  
 $1 \le 2 = 1.000000$   
 $1 > 2 = 0.000000$   
 $1 \ge 2 = 0.000000$   
 $1 \ne 2 = 1.000000$   
 $1 + 1 = 2 = 1.000000$ 

Приоритет логических операций соблюдается:

$$true = 1.000000$$
  
 $false = 0.000000$   
 $(\neg true) = 0.000000$   
 $(true \lor false) = 1.000000$   
 $(true \land false) = 0.000000$   
 $(true \land false \lor true) = 1.000000$   
 $(10 + 10 > 0 \land 4 = 5 \lor 7 = 7) = 1.000000$ 

Замечание: приоритет логических операций ниже приоритета оператора '=', поэтому нужно ставить скобки.

Операторы \if, \otherwise, \while и окружения block, caseblock:

if 
$$1 < 2 \land 2 < 3$$
  
 $x := 228$   
otherwise  
 $x := -666$   
 $x = 228.000000$   
 $i := 0$   
while  $i < 5$   $i := i + 1$   
 $i = 5.000000$   
 $x := \begin{vmatrix} 1 & \text{when } x > 0 \\ 0 & \text{when } x = 0 \\ -1 & \text{when } x < 0 \end{vmatrix}$   
 $x = 1.000000$ 

Операции над матрицами и векторами:

$$A := \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \\ 5 & 6 \end{pmatrix} A^{T} = \begin{pmatrix} 1.000000 & 3.000000 & 5.000000 \\ 2.000000 & 4.000000 & 6.000000 \end{pmatrix}$$

$$A \cdot A^{T} = \begin{pmatrix} 5.000000 & 11.000000 & 17.000000 \\ 11.000000 & 25.000000 & 39.000000 \\ 17.000000 & 39.000000 & 61.000000 \end{pmatrix}$$

$$x := [1 : 3 : 1]$$

$$y := [1 : 6 : 2]$$

$$x = \begin{pmatrix} 1.000000 & 2.000000 & 3.000000 \\ y = \begin{pmatrix} 1.000000 & 3.000000 & 5.000000 \\ 0.000000 & 5.000000 & 8.000000 \end{pmatrix}$$

$$x + y = \begin{pmatrix} 2.000000 & 5.000000 & 8.000000 \\ 0.000000 & -1.000000 & -2.000000 \end{pmatrix}$$

$$x * y = 22.000000$$

Функции высшего порядка:

$$fact_{\text{raw}}(f, n) := egin{array}{c} 1 & \mathbf{when} & n \leq 0 \\ n \cdot f(n-1) & \mathbf{otherwise} \end{array}$$
 $Y(f) := egin{array}{c} r(x) := f(Y(f), x) \\ r \end{array}$ 
 $fact := Y(fact_{\text{raw}})$ 
 $fact(5) = 120.000000$ 

Предопределенные математические функции:

$$\cos(\pi/3) = 0.500000$$

$$\sin(\pi/3) = 0.866025$$

$$\tan(\pi/3) = 1.732051$$

$$\cot(\pi/3) = 0.577350$$

$$\arcsin(0.866025) = 1.047197$$

$$\arccos(1/2) = 1.047198$$

$$\arctan(1.732051) = 1.047198$$

В приложении С приведен листинг с перечисленными примерами в исходном виде.

# 6 Заключение

В рамках данного курсового проекта был реализован препроцессор для ТеX, в котором поддерживаются следующие возможности:

- Арифметические выражения
- Присваивания
- Вектора и матрицы
- Арифметические выражения с матрицами
- Стандартные математические функции
- Объявление функций
- Циклы
- Ветвления
- Функции высших порядков
- Области видимости
- Графики

# А Синтаксис

```
S ::= '\begin{preproc}' Operator* '\end{preproc}'
Operator ::= Def | Block | If | Cases | While | Expr | Graphic
Def::= Ident ( Deflist? | Index )':=' Operator
Block::= '\begin { block } ' ( Operator '\\', '? )* '\end { block } '
If ::= '\ifexpr{' Expr '}' '\\'?' Operator '\\'?
      ( '\otherwise' Operator )?
Cases ::= ' \setminus begin\{caseblock\}' ( Alt ' \setminus \setminus ')+
      ( '\otherwise', Operator '\\'?')?'\end{caseblock}'
Alt ::= Operator '\when' Expr
While ::= '\while { 'Expr '} 'Operator
Graphic ::= '\graphic {'Ident'}', '{ '(Expr(', 'Expr)*') ', '{ 'Any'}'
\operatorname{Expr} ::= \operatorname{Expr}_{1} (( ' \setminus \operatorname{lor}' \mid ' \setminus \operatorname{wedge}' ) \operatorname{Expr})^{?}
\operatorname{Expr}_1 ::= \operatorname{Expr}_2 (( '\setminus \operatorname{land}' \mid '\setminus \operatorname{vee}' ) \operatorname{Expr}_1)^?
Expr<sub>2</sub> ::= Expr<sub>3</sub> ( '=' (Expr<sub>2</sub> | '\placeholder {' Any '}') |
      ' \setminus \text{neq}' \quad \text{Expr}_2)?
\operatorname{Expr}_3 ::= \operatorname{Expr}_4 (\operatorname{Cmp} \operatorname{Expr}_3)^?
Cmp := \ \ `<' \ \ | \ \ \ `>' \ \ | \ \ \ ' \setminus leq \ , \ \ | \ \ \ ' \setminus geq \ ,
Expr_4 ::= Expr_5 (( '+' | '-' ) Expr_4)?
\operatorname{Expr}_5 ::= \operatorname{Expr}_6 (( '*' | ' \setminus \operatorname{cdot}' | ' \setminus \operatorname{times}' | ' / ' ) \operatorname{Expr}_5)^?
\operatorname{Expr}_6 ::= ( '+' | '-' | ' \setminus \operatorname{neg}' )? \operatorname{Expr}_7
\operatorname{Expr}_{7} ::= \operatorname{Elem} ( , , , , , \{ , \operatorname{Expr} , \} , )^{?}
Elem ::= Number | Ident Index? Arglist? | '(' Expr')' |
         Keyword Arglist? | Matrix | Range |
          '\frac { 'Expr '} '' { Expr '} ' | '\transp { 'Expr '} '
Range ::= '\range'('['Expr']')''', {'Expr'}'', {'Expr'}''
Matrix ::= '\begin { pmatrix } '
             Line ( ' \setminus ' \text{ Line })^* ' \setminus ' ?
             '\end{pmatrix}'
Line ::= Expr ( '&' Expr )*
Keyword ::= \ ' \backslash \ ' \ Ident
Number ::= ( '0' | ( '1' | ... | '9' ) Digit*)( '.' Digit*)?
Digit ::= '0' | ... | '9'
```

```
Ident ::= Name ( '_\text{' Any '}')'
Name ::= Char ( Char | Digit )'
Char ::= 'A' | ... | 'Z' | 'a' | ... | 'z'
Deflist ::= '(' ( Ident ( ', ' Ident )* )'')'
Arglist ::= '(' ( Elem ( ', ' Elem )* )'')'
Index ::= '_' ( Ident | Number | '{ Expr ( ', ' Expr )''}')'
Place ::= Operator '=' '\placeholder{' Any '}'
Any ::= любой набор символов
```

# B preproc.tex

```
\newcommand \{ placeholder \} [1] \{ \#1 \}
\newcommand {\true} { true }
\mbox{newcommand} \{ \ false \} \{ false \}
\newcommand { 
                          \ifthenelse\{ \text{isempty} \{ \#1 \} \} \{ [\#2:\#3] \} \{ [\#2:\#3:\#1] \} \}
\newcommand {\graphic } [3] {
                          \begin { tikzpicture } \ begin { axis } [
                          xmajorgrids, ymajorgrids, axis lines=middle,
                         x label style = \{at = \{(axis description cs:0.5, -0.1)\},\
                                                    anchor=north },
                          ylabel style={above left},
                          xlabel = \langle text \{ \#1(\#2) \}, \rfloor
                          \addplot[thin, mark = none] coordinates {#3};
                          \ensuremath{\ \left\{ \ axis \right\}\ \left\{ \ tikzpicture \right\} \right\}}
\newenvironment { preproc }
{\begin{equation*}\begin{array}{1}}
{\end{array}\end{equation*}}
\newenvironment { block }
{\operatorname{begin} \{\operatorname{array}\}}\{\{1\}\}\{\operatorname{end} \{\operatorname{array}\}\}
\newenvironment { caseblock }
{\begin{array}{|l}}{\chince{array}}
```

# С Тестовые примеры

```
\begin { preproc }
 1-2*3/4^{5} = \placeholder \{0.994141\} \setminus \placeholder \{0.99414141\} \setminus \placeholder \{0.9941414141\} \setminus \placeholder \{0.9941414141\} \setminus \placeholder \{0.994141414141\} \setminus \placeholder \{
  -2*3/4^{5}+1 = \placeholder \{0.994141\} \setminus \
  -2/4^{5}*3+1 = \placeholder \{0.994141\} \setminus
  (1-2)*3/4^{5} = \placeholder\{-0.002930\} \setminus 
   -2*(3/4)^{5}+1 = | placeholder \{0.525391\} |
   -(2/4^{5}*3+1) = | placeholder \{-1.005859\} |
 10*10 \setminus \text{cdot} 10 \setminus \text{times} 10 = \text{placeholder} \{10000.0000000\} \setminus \text{cdot} 10 + 
 1/10 = \placeholder \{0.100000\} \
1 < 2 = \placeholder\{1.000000\} \setminus \
1 \setminus leq 2 = \langle placeholder \{1.000000\} \rangle \rangle
 1 > 2 = \placeholder \{0.000000\} \setminus \
1+1 = 2 = \langle placeholder \{1.000000\} \rangle \langle
 \langle true = \langle placeholder \{1.000000\} \rangle \rangle
 \langle false = \langle placeholder \{0.000000\} \rangle \rangle
  (\text{true } \text{lor } \text{false}) = \text{placeholder} \{1.000000\} \setminus 
  (\true \true) = \true = \tru
  (10+10 > 0 \ \text{land} \ 4 = 5 \ \text{lor} \ 7 = 7) = \text{placeholder}\{1.000000\} \setminus \text{lor} 
 \langle ifexpr \{1 < 2 \mid land 2 < 3 \} \rangle
                                                                  \begin { block }
                                                                  x := 228
                                                                  \end{block} \
 \otherwise\\
                                                                  \begin { block }
                                                                  x := -666
                                                                   \end{block}\
x = \langle placeholder\{228.000000\} \rangle \langle
```

```
i := 0 \setminus 
\setminus while\{i < 5\} \ i := i+1 \setminus \{i < 5\}
i = \langle placeholder \{5.000000\} \rangle \langle
x := \backslash begin \{caseblock\}
              x = \langle placeholder \{1.000000\} \rangle \langle
A := \backslash begin \{pmatrix\}
             1 \& 2 \setminus 3 \& 4 \setminus 5 \& 6
\end{pmatrix}
\transp{A} = \placeholder{\begin{pmatrix}
                         1.000000 & 3.000000 & 5.000000\
                         2.000000 \ \& \ 4.000000 \ \& \ 6.000000 \backslash \operatorname{end} \{\operatorname{pmatrix}\}\} \backslash \backslash
A \setminus cdot \setminus transp\{A\} = \setminus placeholder\{\setminus begin\{pmatrix\}\}
             5.000000 & 11.000000 & 17.000000 \setminus 
             11.000000 & 25.000000 & 39.000000\\
             17.000000 & 39.000000 & 61.000000 \setminus \text{end} \{\text{pmatrix}\} \} \setminus 
x := \langle range[1] \{1\} \{3\} \rangle \rangle
y := \range[2]{1}{6} \setminus
x = \langle placeholder \{ \langle begin \{ pmatrix \} \} \rangle
             1.000000 & 2.000000 & 3.000000 \setminus \text{end}\{\text{pmatrix}\}\} \setminus 
y = \langle placeholder \{ \langle begin \{ pmatrix \} \} \rangle
             1.000000 & 3.000000 & 5.000000 \setminus \text{end} \{ \text{pmatrix} \} \} \setminus 
x+y = \langle placeholder \{ \langle begin \{ pmatrix \} \rangle \}
             2.000000 \& 5.000000 \& 8.000000 \setminus end\{pmatrix\}\} \setminus 
x-y = \langle placeholder \{ \langle begin \{ pmatrix \} \rangle \}
             0.000000 \& -1.000000 \& -2.000000 \setminus end\{pmatrix\}\} \setminus 
x*y = \langle placeholder \{22.000000\} \rangle \langle
fact \setminus text\{raw\}(f, n) :=
\begin { caseblock }
             n \setminus cdot f(n-1) \setminus otherwise
```