Министерство образования Республики Беларусь Учреждение образования БЕЛОРУССКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ ИНФОРМАТИКИ И РАДИОЭЛЕКТРОНИКИ

Факультет компьютерных систем и сетей Кафедра программного обеспечения информационных технологий Дисциплина: Методы и алгоритмы принятия решений (МиАПР)

ОТЧЕТ

по лабораторной работе №7

	по теме:		
«Распознавание объектов с	помошью	синтаксических	метолову

Выполнил

студент: гр. 851006 Верещагин Н.В.

Проверил: Марина И.М.

Минск 2021

СОДЕРЖАНИЕ

1 Постановка задачи	3
1.1 Цель работы	
1.2 Исходные данные	
1.3 Выходные данные	
2 Алгоритм выполнения работы	
3 Решение задачи	

1 ПОСТАНОВКА ЗАДАЧИ

1.1 Цель работы

Изучить особенности синтаксических методов распознавания объектов, методы распознавания объектов на основе деревьев и графов, а также типы грамматических разборов сверху вниз и снизу вверх.

1.2 Исходные данные

Грамматика, задающая описание терминальных и нетерминальных объектов, а также правила построения и распознавания образов.

1.3 Выходные данные

Изображения, построенные и классифицированные с помощью заданной грамматики.

2 АЛГОРИТМ ВЫПОЛНЕНИЯ РАБОТЫ

После того как грамматика задана, она применяется для автоматического синтеза и распознавания требуемых образов. В качестве примеров рекомендуется использовать произвольное изображение, состоящее из 10-15 элементов, т. е. терминальных объектов.

Синтаксический метод распознавания основан на восприятии и обработке различных конструкций языка. Они могут делиться на более мелкие элементы, наименьшими из которых являются символы языка. Множество используемых символов называется алфавитом или словарем. Язык создается с помощью грамматики, которая определяется на основе правил построения, преобразования и взаимодействия слов. Следовательно, грамматика представляет собой множество правил, по которым строятся фразы, а значит, и сам язык.

Формально грамматика может быть задана следующей записью:

$$G = \langle V_n, V_t, P, S \rangle$$

где V_n — нетерминальный словарь; V_t — терминальный словарь; P — множество правил подстановки; S — начальная аксиома $(S \in V_n)$.

Для грамматики характерны следующие соотношения: $V = V_n \cup V_t$ – словарь, $V_n \cap V_t = 0$, $P = \{\alpha_1 \to \beta_1, \alpha_2 \to \beta_2, ..., \alpha_m \to \beta_m\}$, где $\alpha_i \in V^* - \{\lambda\}$, $\beta_i \in V^*$. Здесь $\{\lambda\}$ – пустая строка, V^* – множество всех возможных последовательностей, которые удается построить с помощью итерационных процедур на основе данного словаря.

Рассмотрим решение задач анализа и синтеза образов путем выполнения грамматических разборов. Пусть задана грамматика, порождающая геометрические фигуры типа квадратов.

$$\begin{split} G = & < V_n, V_t, P, S > \\ V_t = & \{a_1, a_2\}, \ V_n = \{S, O_1, O_2\}, \\ P : S \to & A(a_1, O_2), O_2 \to A(O_1, a_1), O_1 \to L(a_2, a_2), \end{split}$$

где терминальными элементами служат горизонтальный и вертикальный отрезки определенной длины, обозначенные a_1 и a_2 , а высказывания A(x,y) и L(x,y) читаются соответственно «x расположен над y» и «x расположен слева от y». Заданные структуры порождаются следующим набором грамматических правил:

- $1. S \to A(a_1, O_2)$. Это правило заменяет начальный символ терминальным элементом a_1 , расположенным над некоторым пока еще не определенным объектом a_2 .
- 2. Правило $O_2 \to A(O_1, a_1)$ заменяет нетерминальный объект O_2 другим неопределенным объектом O_1 , расположенным над горизонтальным отрезком a_1 .
- 3. $O_1 \to L(a_2, a_2)$, где O_1 заменяется на два вертикальных терминальных элемента.

Приведенный пример поясняет рис. 1.

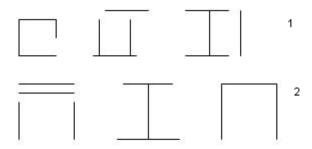


Рисунок 1-1) образы, поддающиеся разбору с помощью данной грамматики, 2) бразы, не поддающиеся разбору

Изложенный грамматический разбор представляет собой тривиальную процедуру, так как в ней используется только одна последовательность правил подстановки. Данный недостаток алгоритмов, реализованных на основе деревьев, исправляется с помощью объектов, сводимых к структурам типа графов.

Интересным приложением лингвистических понятий в распознавании образов является язык PDL (Picture Description Language) — язык описания изображений. Терминальным элементом PDL служит любая *п*-мерная структура с двумя выделенными точками: хвостовой и головной.

По правилам языка PDL практически любая структура может обобщенно рассматриваться как ориентированный отрезок прямой, так как определение вводит для нее только две точки. Терминальные элементы связываются между собой только в хвостовых и (или) головных точках. Следовательно, структуры языка PDL представляют собой ориентированные графы и для их обработки можно использовать грамматики. На рис. 2. показаны типичные правила соединения терминалов языка PDL.

Кроме использования языка PDL грамматику можно расширить путем введения в ее правила подстановки рекурсивности, когда переменная способна замещаться этой же переменной. Однако увеличение порождающей способности грамматики не всегда желательно. Особенно это касается тех исследований, где используется более одной грамматики. В этом случае чрезмерное их многообразие приводит к уменьшению различающей мощности каждой из грамматик.

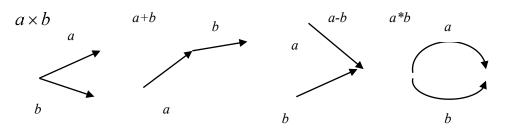


Рисунок 2 – Правила соединения терминалов

Рассмотрим практический пример синтаксического распознавания образов, в котором выполняется автоматическая классификация телоцентрических и V-образных хромосом. Классифицирующая грамматика имеет следующий вид:

 $V_t = \{a, b, c, d, e\};$

 $V_n = \{S, T, O$ снование, Сторона, Пара плеч, Правая часть, Левая часть, Плечо $\}$.

На рис. 3 изображены терминальные элементы хромосом $\{a,b,c,d,e\}$, на рис. 4. — типичный вид телоцентрической и V-образной хромосом.



Рисунок 3 – Терминальные элементы хромосом

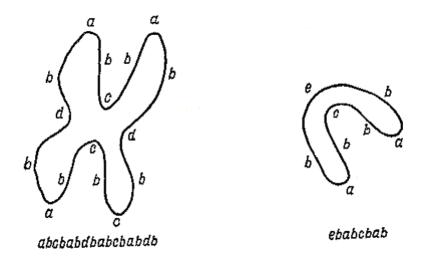


Рисунок 4 — Телоцентрическая и *V*-образная хромосомы

Оператор « •», используемый при построении правил грамматики, означает связность отдельных частей хромосомы, фиксируемую при продвижении вдоль ее границы по направлению часовой стрелки.

 $P: S \to \Pi$ ара плеч • Пара плеч, $T \to О$ снование • Пара плеч, Пара плеч $\to С$ торона • Пара плеч,

Пара плеч → Пара плеч • Сторона,

Пара плеч \rightarrow Плечо • Правая часть,

Пара плеч \rightarrow Левая часть • Плечо,

Левая часть \rightarrow Плечо • c,

Правая часть $\rightarrow c$ • Плечо,

Основание $\rightarrow b$ • Основание,

Основание \rightarrow Основание • b,

Основание $\rightarrow e$,

Сторона $\rightarrow b \bullet$ Сторона,

Сторона \rightarrow Сторона \bullet b,

Сторона $\rightarrow b$,

Сторона $\rightarrow d$,

Плечо $\rightarrow b \bullet$ Плечо,

Плечо \rightarrow Плечо \bullet b,

Плечо $\rightarrow a$.

Начальные символы S и T представляют телоцентрические и V-образные хромосомы. Для разделения на два класса используется одна грамматика с двумя начальными символами. Если грамматический разбор снизу приводит к начальному символу T, хромосому относят в класс V-образных. Если же разбор приводит к S, хромосома классифицируется как телоцентрическая. В силу схожести поставленных задач целесообразно их решать в рамках одной грамматики. На рис. 5 приведено дерево, отражающее порядок разбора предложения.

В качестве первого шага на пути распознавания заданного цифрового изображения хромосомы необходимо найти точку на границе хромосомы и

затем осуществлять продвижение вдоль границы по направлению часовой стрелки. По мере продвижения система процедур распознавания обеспечит обнаружение терминальных элементов { a,b,c,d,e }. В результате такого отслеживания границы хромосома оказывается эффективно сведенной к цепочке терминальных элементов и образует терминальное предложение, как показано на рис. 5 После сведения хромосомы к терминальному предложению начинается его синтаксическое распознавание.

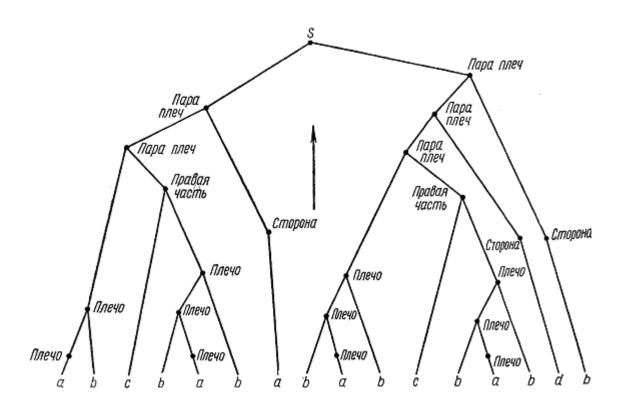


Рисунок 5 – Восходящий грамматический разбор хромосомы

Рассмотрим предложение для телоцентрической хромосомы и применим к нему разбор снизу вверх. Будет происходить обратный порядок применения правил подстановки, начиная с правила Π лечо \rightarrow a.

Рассмотрим алгоритм проверки классификации хромосомы.

- 1. Анализатор находит a и выдает нетерминал Π лечо. Символ a находится 4 раза, что приводит к появлению четырех нетерминалов Π лечо на первом уровне поиска, считая снизу.
 - 2. Сочетание Π леча с терминалом b.
 - 3. Порождение Плеч.
 - 4. Порождение нетерминала Сторона при помощи символов d и b.
 - 5. Комбинация Π леча и c порождает Π равую часть.
 - 6. Правая часть и Плечо порождают Пару плеч.
 - 7. Пара Плеч и Сторона порождают два символа Пара Плеч.
 - 8. Объединение двух *Пар Плеч* в S.

Поскольку за конечное число шагов алгоритм закончился на символе S, хромосома была правильно классифицирована как телоцентрическая.

Предложенный грамматический разбор привел к искомому результату при первой реализации. Так получается далеко не всегда, поскольку обычно приходится выполнять частые возвраты. Однако их число можно минимизировать введением в процесс поиска эвристических правил, указывающих грамматическому анализатору способ действия в ситуациях, когда возможны несколько вариантов продолжения.

3 РЕШЕНИЕ ЗАДАЧИ

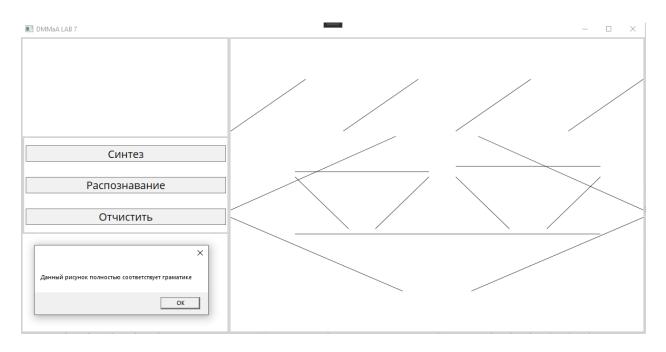


Рисунок 6 – Синтезированное и распознанное изображение

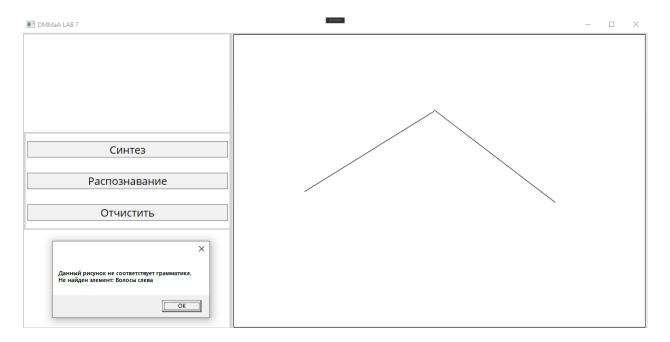


Рисунок 7 — Процесс рисования изображения, соответствующего грамматике N_21

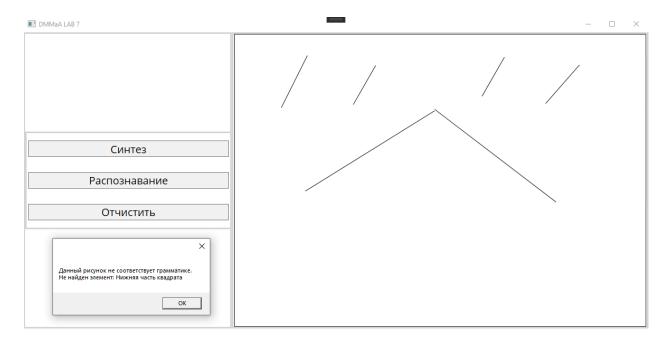


Рисунок 8 — Процесс рисования изображения, соответствующего грамматике №2

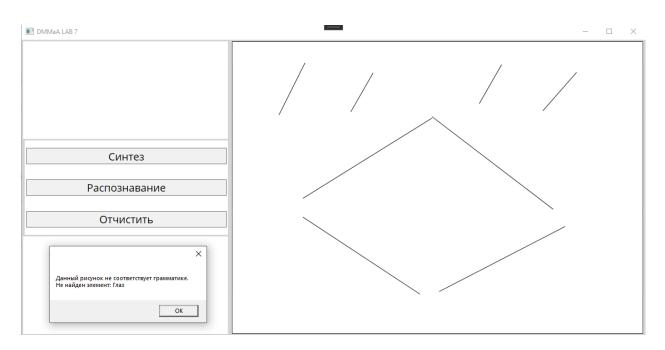


Рисунок 9 — Процесс рисования изображения, соответствующего грамматике N = 3

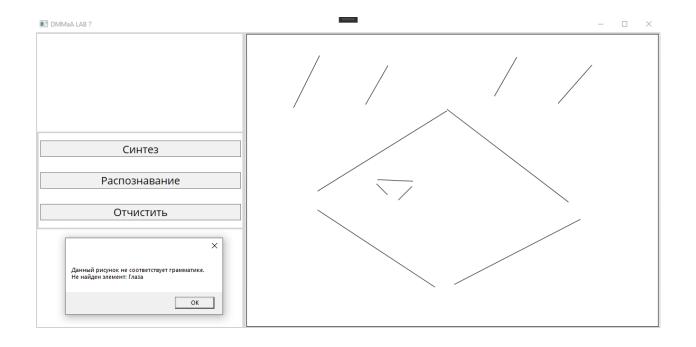


Рисунок 10 — Процесс рисования изображения, соответствующего грамматике №4

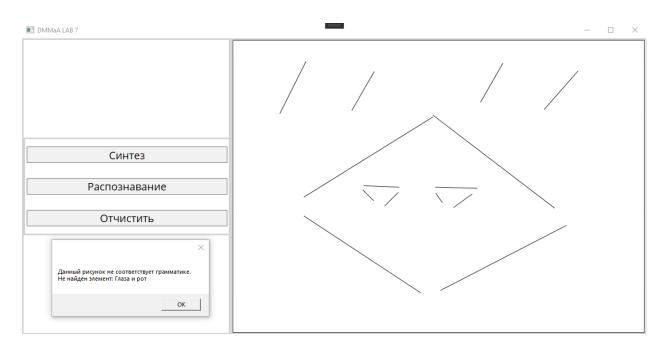


Рисунок 11 — Процесс рисования изображения, соответствующего грамма-тике №5

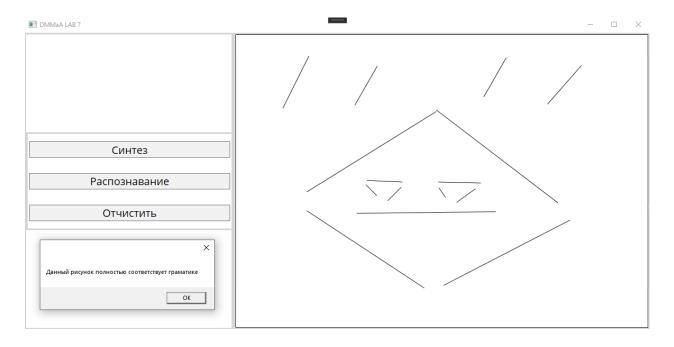


Рисунок 12 – Итоговый рисунок, прошедший распознавание