1 Лабараторная работа №2

Дана грамматика массивов в языке Kotlin - необходимо создать для нее парсер.

Пример выражения из грамматики - "var x : Array<Int>;" Заведем все терминальные символы:

"var" — терминал обозначающий начало определения массива.

"Array"— терминал обозначающий начало задания типа массива.

","— терминал разделитель для перечисления дженериков.

":"— терминал разделитель между именем переменной и типом массива.

"n/name"— терминал обозначающий имя типа (для простоты просто последовательность букв).

"<"— терминал обозначающий начало определения параметризованных типов.

">"— терминал обозначающий конец определения параметризованных типов.

";" – терминал обозначающий конец определения массива.

"\$"- терминал обозначающий конец строки.

Далее заведем список нетерминалов и составим для них правила выводящие нашу грамматику:

Нетерминал	Смысл	
S	Определение массива в Kotlin	
E	Корректный тип данных (возможно параметризованный)	
Т	Список параметров-дженериков.	

Правило	Смысл	
$S \rightarrow var \ n : Array < E >; $ \$	Неизменная конструкция объявления	
$S \rightarrow var \ Array : Array < E >; $ \$	Случай когда имя переменной это Array	
$E \to n$	Непараметризованный тип	
$E \to n < T >$	Тип параметризованный списком типов	
$E \rightarrow Array < E >$	Массив параметризованный одним типом	
$T \to T, E$	Список это список и хвост из одного типа	
$T \to E$	Список это один тип	

(P.S. некоторое извращение приходится делать от того, что Array должен иметь ровно один параметризующий тип и Array может являться именем переменной)

Можно заметить что правила с нетерминалом Т образуют непосредственную левую рекурсию за счет правила " $T \to T, E$ ", а правила с нетерминалом Е правое ветвление за счет двух правил " $E \to n$ " и " $E \to n < T >$ "

Также формально правая рекурсия наблюдается и в правилах с S.

Все это необходимо исправить стандартным образом, после чего получится следующий набор нетерминалов и правил к ним:

Нетерминал	Смысл	
S	Определение массива в Kotlin	
S'	Определение массива в Kotlin после var	
E	Корректный тип данных (возможно параметризованный)	
Т	Список параметров-дженериков.	
E'	Параметризация (в том числе пустая)	
T'	Продолжение списка параметров-дженериков	

Правило	Смысл	
$S \rightarrow var S'$	Неизменная конструкция объявления	
$S' \rightarrow n : Array < E >; \$$	Случай когда имя переменной это не Array	
$S' \rightarrow Array : Array < E >;$	Случай когда имя переменной это Array	
$E \rightarrow Array < E >$	Массив параметризованный одним типом	
$E \to nE'$	Корректный тип (мб параметризованный)	
$E' \to \varepsilon$	Пустая параметризация	
$E' \rightarrow < T >$	Параметризация списком	
$T \to ET'$	Список из головы и продолжения	
$T' \to \varepsilon$	Отсутствие продолжения	
$T' \rightarrow, ET'$	Продолжение бьется на голову и продолжение	

Осталось построить множества FIRST и FOLLOW, затем с помощью них проверить, что грамматика действительно $\mathrm{LL}(1)$, а потом построить нисходящий парсер.

Нетерминал	First	Follow
S	var	\$
S'	n Array	\$
E	n Array	> ,
Т	n Array	>
E'	arepsilon <	$>$,
T'	$, \varepsilon$	>