Игнатьев Артур ПВ-223

|  |  |
| --- | --- |
|  | Вывод в формальной грамматике это:  *Выберите все правильные ответы:*  1) последовательность таких цепочек, что каждая следующая цепочка выводится из предыдущей применением правила грамматики  2) последовательность правил вывода  3) терминальная цепочка  4) формальный язык  Ответ: 1 |
|  | Два вывода в КС-грамматике называются эквивалентными, если  *Выберите все правильные ответы:*  1) имеют одно и то же дерево вывода  2) выполнены в одной грамматике  3) в результате получается одна и та же терминальная цепочка  4) имеют одинаковую длину  Ответ: 1 |
|  | Недостижимый нетерминал, это нетерминал  *Выберите все правильные ответы:*  1) из которого не выводится терминальная цепочка  2) которого нет ни в одной цепочке, выводимой из начального нетерминала  3) из которого выводится пустая цепочка  Ответ: 2 |
|  | Правило КС-грамматики называется леворекурсивным, если  *Выберите все правильные ответы:*  1) первый символ в правой части равен символу в левой части правила  2) последний символ в правой части равен символу в левой части правила  3) из правой части выводится цепочка, которая заканчивается символом из левой части правила  4) из правой части выводится цепочка, которая начинается символом из левой части правила  Ответ: 1, 4 |
|  | Грамматика называется левосторонней, если  *Выберите все правильные ответы:*  1) в правой части каждого правила не более одного нетерминала, и, если он есть, то занимает крайнюю левую позицию  2) в правой части каждого правила не более одного нетерминала, и, если он есть, то занимает крайнюю правую позицию  3) правая часть каждого правила начинается нетерминалом  4) правая часть каждого правила заканчивается нетерминалом  Ответ: 1 |
|  | Конечный распознаватель называется детерминированным, если  *Выберите все правильные ответы:*  1) начальное состояние детерминировано  2) имеет детерминированное множество состояний  3) имеет одно начальное состояние и если для каждой пары (состояние, входной символ) определено единственное состояние перехода  4) имеет одно начальное состояние и в клетках таблицы распознавателя записано не более одного состояния  Ответ: 3, 4 |
|  | Конечный детерминированный распознаватель является минимальным, если  *Выберите все правильные ответы:*  1) в нём минимальное количество состояний  2) в нём одно состояние  3) он распознаёт минимальное по мощности множество цепочек  4) он не распознаёт лишних цепочек  5) все состояния достижимы из начального и нет ни одной пары эквивалентных состояний  Ответ: 5 |
|  | Если в КС-грамматике есть правила А->Вс, В->аВ, А->ε, то  *Выберите все правильные ответы:*  1) терминал «а» принадлежит множеству выбора правила  А->Вс  2) терминал «а» не принадлежит множеству выбора правила  А->Вс  3) терминал «с» принадлежит множеству выбора правила  А->Вс  4) терминал «с» не принадлежит множеству выбора правила  А->Вс  Ответ: 1, 4 |
|  | Если в LL(1)-грамматике есть правило А->В, то в таблице нисходящего МП-распознавателя есть клетка, в которой записано:  *Выберите все правильные ответы:*  1) заменить(А), сдвиг  2) заменить(А), держать  3) заменить(В), сдвиг  4) заменить(В), держать  Ответ: 4 |
|  | Если в LL(1)-грамматике есть правило А->аВ, то в таблице нисходящего МП-распознавателя есть клетка, в которой записано:  *Выберите все правильные ответы:*  1) заменить(аВ), сдвиг  2) заменить(аВ), держать  3) заменить(а), сдвиг  4) заменить(а), держать  Ответ: Правильного ответа нет. Правильный ответ: заменить(B), сдвиг |