Домашние задания по курсу «Математическая логика»

ИТМО, группы М3234.. М3239 Весна 2018 г.

Общие замечания

Для всех программ кодировка входных и выходных файлов должна быть UTF8. Задания подаются в систему Яндекс.контест, подробные описания — по ссылке из README.md. Для компиляции решения требуется использования мэйкфайлов, краткое описание принципов построения мэйкфайлов находится в файле make.pdf из данного репозитория.

Задача 0. Разбор выражения

Стоимость: 0 баллов, решение на Ocaml или Haskell: 0 баллов

Данная задача разобрана, решения её приведены (см. README.md), однако, мы крайне рекомендуем написать своё её решение по двум причинам: (а) разбор высказываний можно будет переиспользовать в других задачах; (б) можно протестировать среду исполнения на Яндексе.

На вход программе (в файле input.txt) подаётся выражение в следующей грамматике:

```
      ⟨файл⟩
      ::=
      ⟨выражение⟩

      ⟨выражение⟩
      ::=
      ⟨дизъюнкция⟩ | ⟨дизъюнкция⟩ '1' ⟨конъюнкция⟩

      ⟨конъюнкция⟩
      ::=
      ⟨конъюнкция⟩ | ⟨конъюнкция⟩ '&' ⟨отрицание⟩

      ⟨отрицание⟩
      ::=
      ('A'...'Z') ('A'...'Z') ('0'...'9')* | '!' ⟨отрицание⟩ | '(' ⟨выражение⟩ ')'
```

Пробелы, символы табуляции и переноса строки должны игнорироваться. Символ '|' имеет ASCII-код 124_{10} .

Написать программу, разбирающую выражение и строящую его дерево разбора, и выводящую полученное дерево в файл output.txt в следующей грамматике.

```
⟨файл⟩ ::= ⟨вершина⟩

⟨вершина⟩ ::= '('⟨знак⟩','⟨вершина⟩','⟨вершина⟩')'

| '(!'⟨вершина⟩')'

| ('A'...'Z') {'A'...'Z'|'0'...'9'}*

⟨знак⟩ ::= '&'|'|'|'->'
```

Пример входного файла:

P->!QQ->!R10&S|!T&U&V

Выходной файл для данного входного файла:

```
(->,P,(->,(!QQ),(|,(&,(!R10),S),(&,(&,(!T),U),V))))
```

Задача 1. Проверка вывода

ДЕДЛАЙН: 23:59, 8 апреля

Стоимость: 7 баллов, решение на Ocaml или Haskell: 9 баллов

Написать программу, проверяющую вывод $\gamma_1, \dots \gamma_n \vdash \alpha$ в исчислении высказываний на корректность. Входной файл соответствует следующей грамматике, нетерминал (выражение) определён в грамматике из задачи 0:

```
\langle \text{файл} \rangle ::= \langle \text{заголовок} \rangle \langle \text{n}' \{ \langle \text{выражение} \rangle \rangle^* \}^*  \langle \text{заголовок} \rangle ::= [\langle \text{выражение} \rangle \}^*] \langle \text{-} \langle \text{выражение} \rangle \}^* ]
```

В первой строке входного файла (заголовок) перечислены предположения γ_i (этот список может быть пустым) и доказываемое утверждение α . В последующих строках указаны формулы, составляющие вывод формулы α . Пробелы, символы табуляции и возврата каретки (ASCII-код 13_{10}) должны игнорироваться. Символ '1' имеет ASCII-код 124_{10} .

Результатом работы программы должен быть файл с проаннотированным текстом доказательства, где каждая строка — соответствующая строка из вывода, расширенная в соответствии с грамматикой:

Выражение не должно содержать пробелов, номер от выражения и выражение от аннотации должны отделяться одним пробелом. Выражения в доказательстве должны нумероваться подряд натуральными числами с 1. Если выражение δ_n получено из δ_i и δ_j , где $\delta_j \equiv \delta_i \to \delta_n$ путём применения правила Modus Ponens, то аннотация должна выглядеть как 'M.P. i, j', обратный порядок номеров не допускается.

Ограничения

Количество строк в файле не превосходит 52000. Размер файла не превосходит 10 мегабайт.

Пример 1:

Входной файл:

A,B -A&B
A
В
A->B->A&B
B->A&B
A&B

Выходной файл:

(1) A (Предп. 1) (2) B (Предп. 2) (3) (A->(B->(A&B))) (Сх. акс. 3) (4) (B->(A&B)) (М.Р. 3, 1) (5) (A&B) (М.Р. 4, 2)

Пример 2:

Входной файл:

```
A,B|-A&B
A
B
(A->(B->(A&B)))
(B->(A&B))
(A->A)
(A&B)
```

Выходной файл:

```
(1) A (Предп. 1)
(2) B (Предп. 2)
(3) (A->(B->(A&B))) (Сх. акс. 3)
(4) (B->(A&B)) (М.Р. 3, 1)
(5) (A->A) (Не доказано)
(6) (A&B) (М.Р. 4, 2)
```

Пример 3:

Входной файл:

Выходной файл:

- (1) (A->A->A)->(A->(A->A)->A)->A->A (Cx. akc. 2)
- (2) A > A > A (Cx. akc. 1)
- (3) $A \rightarrow (A \rightarrow A) \rightarrow A$ (Cx. akc. 1)
- (4) $(A \rightarrow (A \rightarrow A) \rightarrow A) \rightarrow A \rightarrow A$ (M.P. 1, 2)
- $(5) A \rightarrow A (M.P. 4, 3)$

Пример 4:

Входной файл:

|-B A->B A B

Выходной файл:

- (1) (A->B) (Не доказано)
- (2) А (Не доказано)
- (3) B (M.P. 1, 2)

Задача 2. Теорема о дедукции

ДЕДЛАЙН: 23:59, 15 апреля

Стоимость: 4 балла, решение на Ocaml или Haskell: 6 баллов

Написать программу, преобразующую вывод $\Gamma, \alpha \vdash \beta$ в вывод $\Gamma \vdash \alpha \to \beta$. Входной файл удовлетворяет грамматике из предыдущего задания, в заголовке обязательно должно присутствовать как минимум одно предположение.

Результатом работы программы должен быть текст, содержащий преобразованный вывод. Формат выходного файла совпадает с форматом входного файла. это вместо Вы можете предполагать, что входной файл содержит корректный вывод требуемой формулы.

Пример 1:

Входной файл:

A, A | -A A A | -A->A A | A->A->A A | A->A

Пример 2:

Входной файл:

$A \mid -B->A$
A->B->A
Α
B->A

Выходной файл:

Выходной файл:

Задача 3. Теорема о полноте исчисления высказываний

ДЕДЛАЙН: 23:59, 29 апреля

Стоимость: 10 баллов, решение на Ocaml или Haskell: 13 баллов

Будем называть формулу классического исчисления высказываний ϕ логическим следствием формул $\gamma_1, \ldots, \gamma_n$ (и записывать это как $\gamma_1, \ldots, \gamma_n \models \phi$), если для любой оценки пропозициональных переменных M, такой, что $[\![\gamma_k]\!]_M = M$, выполнено $[\![\phi]\!]_M = M$. Иными словами, формула ϕ истинна всегда, когда истинны все γ_k .

Написать программу, проверяющую $\gamma_1, \dots, \gamma_n \models \phi$ и строящую доказательство $\gamma_1, \dots, \gamma_n \vdash \phi$ в случае успешной проверки, либо строящую контрпример в случае неуспеха.

Входной файл состоит из единственной строки:

$$[\{\langle выражение \rangle ', '\}^* \langle выражение \rangle] '|=' \langle выражение \rangle$$

Выходной файл должен либо содержать доказательство высказывания (в формате входного файла из первого задания), либо содержать фразу, удовлетворяющую грамматике:

$$\langle \text{строка} \rangle ::= `Высказывание ложно при ` \langle назначение \rangle \{`,` \langle назначение \rangle \}^* \langle назначение \rangle ::= \langle переменная \rangle `=` (`И` | `Л`)$$

Пример 1:

Входной файл: Выходной файл:

|=!A&!B Высказывание ложно при A=И, B=Л

Пример 2:

Входной файл: Выходной файл:

B,W|=A->B B,W|-A->B B->A->B

B A->B