Задача С. Вывод типа в просто-типизированном лямбда-исчислении

Имя входного файла: стандартный ввод Имя выходного файла: стандартный вывод

Ограничение по времени: 10 секунд Ограничение по памяти: 512 мегабайт

На вход вашей программе дается лямбда-выражение в следующей грамматике:

```
\langle {
m Bыражение} \rangle ::= [\langle {
m Применение} \rangle] '\' \langle {
m Переменная} \rangle '.' \langle {
m Выражение} \rangle \langle {
m Применение} \rangle ::= \langle {
m Применение} \rangle \langle {
m Атом} \rangle ::= '(' \langle {
m Выражение} \rangle ')' | \langle {
m Переменная} \rangle \langle {
m Переменная} \rangle ::= ('a'...'z') {'a'...'z'} | '0'...'9' | '''}*
```

Аргументы-переменные в применении разделяются пробелом. В остальных случаях пробелы могут отсутствовать. Любые пробелы между нетерминальными символами (кроме пробела, разделяющего аргументы в применении)—а также начальные и конечные пробелы в строке—должны игнорироваться. Символы табуляции и возврата каретки должны трактоваться как пробелы.

Требуется найти наиболее общий тип этого лямбда-выражения и вывести доказательство того, что лямбда-выражение имеет этот тип, а также найти типы свободных переменных, содержащихся в лямбда-выражении, или же сказать, что лямбда-выражение не имеет типа.

В доказательстве вы можете пользоваться следующими правилами:

Правило	Зависимости	Вывод	Дополнительные условия
№ 1		$\Gamma, x : \sigma \vdash x : \sigma$	$x \notin \mathrm{dom}(\Gamma)$
№2	$\Gamma \vdash M : \sigma \to \tau, N : \sigma$	$\Gamma \vdash MN : \tau$	
№3	$\Gamma, x : \sigma \vdash M : \tau$	$\Gamma \vdash \lambda x.M : \sigma \to \tau$	$x \notin \mathrm{dom}(\Gamma)$

Формат входных данных

В единственной строке входного файла содержится лямбда-выражение в грамматике из условия. Длина выражения не превышает 255 символов.

Гарантируется, что имена всех вложенных абстракций различны, а также имена абстракций не совпадают с именами свободных переменных.

Формат выходных данных

Если заданное лямбда-выражение не имеет типа, в единственной строке выходного файла должна быть запись «Expression has no type».

Иначе в файле должно быть доказательство. В файле должны отсутствовать пустые строки. Строки доказательства должны идти в правильном порядке. Каждый отступ должен представляться с помощью «* »—символа «*» (ASCII 42) и трех последовательных пробелов (ACSII 32). В конце каждой строки должно быть описание правила, которое было применено для вывода этой строки. В остальном следуйте формату из примеров.

Выведенный тип должен быть наиболее общим типом для заданного лямбда-выражения.

Примеры

стандартный ввод			
x			
стандартный вывод			
x : t1 - x : t1 [rule #1]			

```
стандартный ввод
(\x. x) (\y. y)
                               стандартный вывод
|- ((\x. x) (\y. y)) : (t2 -> t2) [rule #2]
   |-(x. x):((t2 \rightarrow t2) \rightarrow (t2 \rightarrow t2)) [rule #3]
      x : (t2 -> t2) |- x : (t2 -> t2) [rule #1]
   |- (\y. y) : (t2 -> t2) [rule #3]
   * y : t2 |- y : t2 [rule #1]
                               стандартный ввод
\a. a' a z8'
                               стандартный вывод
a': (t1 -> (t4 -> t5)), z8': t4 |- (\a. ((a'a) z8')) : (t1 -> t5) [rule #3]
    a': (t1 -> (t4 -> t5)), z8': t4, a: t1 |- ((a'a) z8'): t5 [rule #2]
       a': (t1 -> (t4 -> t5)), z8': t4, a: t1 |- (a'a): (t4 -> t5) [rule #2]
        * a': (t1 -> (t4 -> t5)), z8': t4, a: t1 |- a': (t1 -> (t4 -> t5)) | [rule #1]
           a': (t1 -> (t4 -> t5)), z8': t4, a: t1 |- a: t1 [rule #1]
       a': (t1 -> (t4 -> t5)), z8': t4, a: t1 |- z8': t4 [rule #1]
```