

### 3.5 (4) Несуществование универсальной totally вычислимой функции.

**Определение:**  $U : \{0, 1\}^* \times \{0, 1\}^* \Rightarrow \{0, 1\}^*$  называется *универсальной totally вычислимой функцией*, если

1.  $U$  вычислима и всюду определена
2. Если  $f$  — всюду определённая вычислимая функция одного аргумента, то  $\exists p \forall x U(p, x) = f(x)$

**Теорема:** Универсальной totally вычислимой функции не существует

▲ Предположим, что такая функция существует. Тогда рассмотрим функцию  $d(x) = U(x, x)$  — всюду определена и вычислима. Тогда функция  $d'(x) = U(x, x) + 1$  также всюду определена и вычислима. Значит, по определению универсальной totally вычислимой функции  $\exists p \forall x U(p, x) = d'(x)$ . Рассмотрим  $U(p, p) = d'(p) = U(p, p) + 1$  — противоречие  $\Rightarrow$  такой функции не существует ■

**Замечание:** Для обычных универсальных вычислимых функций такого противоречие не возникает, так как равенство  $U(p, p) = U(p, p) + 1$  верно, если  $U(p, p)$  не определена

### 3.6 (5) Неперечислимость и некоперечислимость множества всюду определённых программ.

▲ Пусть это множество перечеисливо (обозначим его как  $A$ ). Решим с его помощью проблему самоприменимости. Пусть  $F$  — исследуемая функция, имеющая номер  $n$  в какой-то главной универсальной вычислимой функции. Тогда

$$F'(x) = \begin{cases} x & \text{если } F(n) \text{ завершилось за } x \text{ шагов} \\ \perp & \text{иначе не определена} \end{cases}$$

Значит  $F'$  всюду определена  $\Leftrightarrow F(n)$  не останавливается. Пусть  $F'$  имеет номер  $m$ . Тогда:

1. Запустить и сразу остановить  $F(n)$
2. Прodelать ещё 1 шаг в работе  $F(n)$ . Если  $F(n)$  остановилось, вывести 1
3. Вывести перечисляющем алгоритмом ещё один элемент множества  $A$ . Если он равен  $m$  (то есть  $F'(x) \in A$ , а значит всюду определена) вывести 0
4. Вернуться ко второму шагу

Так как  $F$  или самоприменима, или несамоприменима, то или 1 или 2 шаг когда-нибудь выведет результат, значит проблема самоприменимости решена, противоречие. Коперечислимость решается аналогично, только  $F'(x) = F(n)$  (получается  $F'$  не всюду определена  $\Leftrightarrow F(n)$  не останавливается). ■