## 3.8 (5) Теорема Райса–Успенского о неразрешимости нетривиальных свойств вычислимых функций.

**Теорема Райса-Успенского:** Пусть  $A \subset \mathcal{F}$  — произвольное нетривиальное свойство вычислимых функций (нетривиальность означает, что есть как функции, ему удовлетворяющие, так и функции, ему не удовлетворяющие, то есть что множество A непусто и не совпадает со всем  $\mathcal{F}$ ). Пусть U — главная универсальная функция. Тогда не существует алгоритма, который по U-номеру вычислимой функции проверял бы, обладает ли она свойством A. Другими словами, множество  $S_a = \{n | U_n \in A\}$  неразрешимо.

▲ Пусть  $\zeta(x)$  — нигде не определённая функция. Без ограничения общности  $\zeta \in \overline{A}$  (иначе получим неразрешимость  $\overline{A}$ , которая влечёт неразрешимость A)

Пусть  $\xi(x)$  — какая-то функция из A. Пусть K — какое-то перечислимое неразрешимое множество (например, из проблемы самоприменимости)

Рассмотрим

$$V(n,x) = \begin{cases} \xi(x) & n \in K \\ \zeta(x) & n \in \overline{K} \end{cases}$$

Тогда V — вычислимая функция. Программа, вычисляющая V: запустить перечисление K, ожидать появления n. Если появилось, вернуть  $\xi(x)$ .

По определению ГУВФ существует всюду определённая s, такая что  $\forall n \forall x V(n,x) = U(s(n),x)$ 

- 1. Если  $n \in K$ , то  $V(n,x) = \xi(x) = U(s(n),x) \Rightarrow s(n)$  номер функции из A
- 2. Если  $n \in \overline{K}$ , то  $U(s(n), x) = \zeta(x)$ , т.е. s(n) номер функции из  $\overline{A}$ .

Получаем  $n \in K \Leftrightarrow s(n) \in S_a$ . При этом s вычислима и всюду определена, так что ситуация подходит под определение m-сводимости  $\Rightarrow K \leq_m S_a$ . Так как K неразрешимо, то и  $S_a$  неразрешимо  $\blacksquare$ 

## 3.9 (5) Теорема Клини о неподвижной точке. Построение программы, на любом входе печатающей некоторый собственный номер.

**Теорема Клини о неподвижной точке:** Пусть  $U - \Gamma Y B \Phi$ , h - всюду определённая вычислимая функция. Тогда существует p, т.ч. при всех x верно U(p,x) = U(h(p),x)

▲ Пусть V(x,y) := U(U(x,x),y). В силу главности U существует вычислимая всюду определенная s, такая что  $\forall x,y \ V(x,y) = U(s(x),y)$ .

Рассмотрим t(x) = h(s(x)) - вычислима и всюду определена как композиция вычислимых всюду определенных. Значит  $\exists p \forall x \ t(x) = U(p,x)$ . Тогда

$$U(s(p),y)=V(p,y)=U(U(p,p),y)=U(t(p),y)=U(h(s(p)),y)\Rightarrow U(s(p),y)=U(h(s(p)),y)\Rightarrow$$
 
$$\Rightarrow s(p) \text{ - неподвижная точка }\blacksquare$$