

# Задание по курсу «Распределённые алгоритмы»

Александр Чистяков, Роман Шемякин

15 мая 2016

Доказать теорему о корректности алгоритма Сафры с использованием инварианта  $P(\gamma)$ .

**Теорема.** Алгоритм Сафры является корректным алгоритмом обнаружения завершения вычисления.

*Доказательство.* Покажем, что из завершения алгоритма Сафры следует завершённость базового вычисления. Воспользуемся тем, что для алгоритма Сафры предикат

$$P(\gamma) \equiv P_M(\gamma) \wedge (P_0(\gamma) \vee P_1(\gamma) \vee P_2(\gamma) \vee P_3(\gamma))$$

является инвариантом.

Заметим, что алгоритм обнаруживает завершение вычисления только тогда, когда выполняются равенства

$$\begin{cases} t = 0 \\ state_{p_0} = \text{passive} \\ color_{p_0} = \text{white} \\ mc_{p_0} + q(\gamma) = 0 \end{cases}$$

из которых следует ложность предикатов  $P_1$ ,  $P_2$  и  $P_3$ . Таким образом в завершающем состоянии  $\gamma^*$  истинным обязан быть предикат  $P_m(\gamma^*) \wedge P_0(\gamma^*)$ . Получаем что:

$$\left. \begin{array}{l} P_0 \Rightarrow \forall i(t < i < N) : state_{p_i} = \text{passive} \\ \qquad \qquad \qquad state_{p_0} = \text{passive} \\ P_0 \Rightarrow \left( \begin{array}{l} t = 0 \\ q(\gamma^*) = \sum_{t < i < N} mc_{p_i} \\ mc_{p_0} + q = 0 \end{array} \right) \\ P_M(\gamma^*) \Rightarrow B(\gamma^*) = \sum_{0 \leq i < N} mc_{p_i} \end{array} \right\} \Rightarrow \text{вычисление завершено}$$

Теперь докажем, что после завершения базового вычисления будет завершён и алгоритм Сафры. Заметим, что после завершения базового вычисления счётчики  $mc_{p_i}$  будут иметь постоянные значения и их сумма будет равна 0. После завершения волны, запущенной из такой конфигурации, будет соблюдено равенство  $mc_{p_0} + q(\gamma) = 0$  и все процессы будут окрашены в цвет *white*. В результате следующей волны алгоритм Сафры завершится.

Таким образом завершение алгоритма Сафры является необходимым и достаточным условием для завершения базового вычисления и корректность алгоритма Сафры полностью доказана.

□