Теорема корректности алгоритма генерации ограничений

Теорема 1 (Корректность алгоритма генерации ограничений на ключи обращений для таблицы, стратегия вытеснения которой не `none`). *Если система ограничений, построенная для последовательности обращений к таблице* (S_1, k_1, R_1), (S_2, k_2, R_2), ..., (S_n, k_n, R_n) *с дополнительным предикатом* $P(k_1, k_2, ..., k_n, R_1, R_2, ..., R_n)$, *является совместной, то ее решение* $t_1, t_2, ..., t_m$, r_1, r_2, ..., r_m, k_1, k_2, ..., k_n, $R_1, R_2, ..., R_n$, *удовлетворяет последовательности* $S_1, ..., S_n$ *и* P *при любом начальном состоянии таблицы.*