

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 $(S_1, k_1, R_1), (S_2, k_2, R_2), \dots, (S_n, k_n, R_n)$ с дополнительным предикатом $P(k_1, k_2, \dots, k_n, R_1, R_2, \dots, R_n)$, является совместной, то ее решение $t_1, t_2, \dots, t_m, r_1, r_2, \dots, r_m, k_1, k_2, \dots, k_n, R_1, R_2, \dots, R_n$, удовлетворяет последовательности $S_1, \dots, S_n$ и P при любом начальном состоянии таблицы.*