

Теорема полноты алгоритма генерации ограничений

Теорема 3 (Полнота алгоритма генерации ограничений на ключи обращений для таблицы, стратегия вытеснения которой не *none* и является **существенно вытесняющей**). *Фиксируем некоторое начальное состояние L таблицы со стратегией вытеснения не *none*. Если при нем 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 $P(k_1, k_2, \dots, k_n, R_1, R_2, \dots, R_n)$ существуют значения переменных k_1, k_2, \dots, k_n и R_1, R_2, \dots, R_n , которые удовлетворяют последовательности S_1, S_2, \dots, S_n и P , то система ограничений, построенная согласно алгоритму генерации ограничений на ключи обращений для таблицы со стратегией вытеснения не *none*, будет совместной, если стратегия вытеснения является «существенно вытесняющей».*