

Забытая история

Построим граф из двух типов вершин: вершины строк и вспомогательные вершины вида (c, k) , где c — буква, а k — некоторое количество её вхождений. Для каждой строки s_i и каждой буквы c , для которой $f(s_i, c) = k > 0$, добавим ребро между вершиной строки i и вершиной (c, k) .

Переход из строки s_i в строку s_j по букве c с одинаковым количеством k соответствует пути $i \rightarrow (c, k) \rightarrow j$. Чтобы его стоимость была ровно k , каждому из двух рёбер дадим вес $k/2$. Тогда суммарная длина такого пути равна k , то есть ровно нагреву из условия.

После этого остаётся запустить алгоритм Дейкстры из вершины первой строки.