

1.
 - Построение дерева: построение бора из n строк длины l_i над алфавитом Ω требует $O(|\Omega| \sum_{i=1}^n l_i)$ времени и $O(|\Omega| \sum_{i=1}^n l_i)$ памяти в худшем случае (или $O(|\Omega|k)$, где k – число вершин в боре).
 - В каждой вершине бора нужно выравнивать строку длины m со строкой длины 1, суммарно ответ на запрос занимает $O(mk)$ времени и столько же памяти, если нужно восстанавливать ответ.
2. Основная сложность построения индекса – подсчет суффиксного массива за $O(n \log n)$ или $O(n \log^2 n)$, остальные операции выполняются за линейное время и требуют линейное кол-во памяти (хранение чекпоинтов требует $O(n|\Omega|)$ памяти).

При поиске подстроки переход к следующему отрезку в столбце F выполняется за $O(1)$, итого поиск работает за $O(m + k)$, где k – кол-во вхождений подстроки в строку.