1 Задача 8.5

Заведем массив расстояний **dist**, в **dist[v, k]** хранится расстояние от вершины v до 2^k -го предка. Предподсчитаем его вместе с двоичными подъемами тамким образом:

dist[v, k] = dist[v, k-1] + dist[jmp[v, k-1], k-1] и dist[v, 0] расстояние от вершины v до родителя.

Будем искать ближайшего предка v растояние до которого не меньше l так:

Если k=0, то мы находимся в вершине, чей предок и есть искомая вершина.

Иначе если dist[v, k] >= 1, то запускаем поиск от v, k - 1, 1 Иначе запускаем поиск от jmp[v, k], k - 1, 1 - dist[v, k]

```
\begin{array}{l} search\,(v,\ k,\ l\,)\colon\\ & \textbf{if}\,(k =\!\!=\! 0)\colon\\ & \textbf{return}\ jmp\,[v,\ k]\,;\\ & \textbf{if}\,(\,dist\,[v,\ k] >\!\!=\! l\,)\colon\\ & \textbf{return}\ search\,(v,\ k\!-\!1,\ l\,)\,;\\ & \textbf{return}\ search\,(jmp\,[v,\ k]\,,\ k-1,\ l-\,dist\,[v,\ k]\,)\,; \end{array}
```

Т.к. с каждым шагом k уменьшается, то время работы $O(k_0)$, где k_0 - начальное, такое максимальное, что 2^{k_0} не больше количества вершин на пути до корня. Тогда видно, что время работы $O(\log n)$