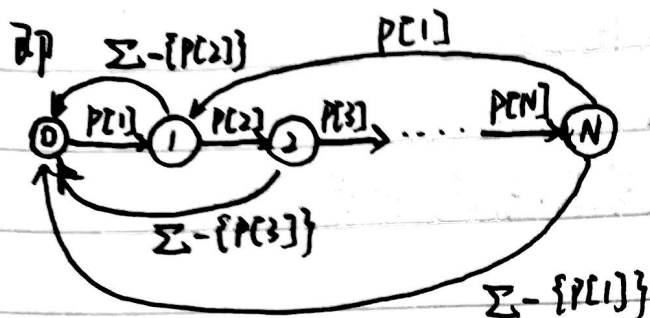


2021.1.3

32.3-3

(除了主链外上的边外, 所有边的头都是哨兵)

除了主链外上的边外, 所有边的头都是哨兵



32.4-2

 $T^*[q]$ 的规模的上界为 q $\pi^*[q] = \{k: k < q \text{ 且 } P_k \supseteq P_q\}$ 对

设 $P[m] = \underbrace{a \dots a}_{m \uparrow a}$ 则 $\pi^*[q] = \{q-1, q-2, \dots, 2, 1, 0\}$

$|\pi^*[q]| = q$

32.4-6

只需证明在 6-7 行循环退出后, 修改算法前后得到的 q 相同~~退出 while 循环时 $P[q+1] = T[i]$ q 是满足 $k <$~~ ~~q 是满足 原算法 等价于递归地使用 $\pi^*[q]$ 即 $\pi^*[q]$~~ ~~新算法中 $\pi'[q]$ 也是递归的 退出 $\pi'[q]$ 的递归时 $\pi'[q]$~~ 新算法中 实际修改的部分为 $\pi'[q] = \pi'[\pi[q]]$ 若 $\pi[q] \neq 0$ 当且仅当 $\pi[q] \neq 0$ 且 $P[\pi[q]+1] = P[q+1]$ 时出现该情况因循环条件为 $q > 0$ 且 $P[q+1] \neq T[i]$ 执行 $\pi'[q] = \pi'[\pi[q]]$ 时 $\pi[q] \neq 0$ $\pi[q] > 0$ 且 $P[\pi[q]+1] = P[q+1] \neq T[i]$ 故 等价于 原算法中又一次循环 $q' = \pi[q] > 0$ $P[q'+1] = P[\pi[q]+1] \neq T[i]$

No.

Date.

C: A C D G T

Qs-Bc[C]: 10 8 7 6 11