

题解

dp。考虑在 i 与 $i + 1$ 之间截断，前面任意截断的乘积之和。

设 s_i 为前 i 个字符对应的数，转移为：

$$d_0 = 1$$

$$d_i = \sum_{j=0}^{i-1} d_j (s_i - 10^{i-j} s_j) = s_i \sum_{j=0}^{i-1} d_j - 10^i \sum_{j=0}^{i-1} 10^{-j} d_j s_j$$

d_n 即为答案。

可以直接线性计算，时间复杂度 $O(n)$ 。