

В множестве из n человек каждый может знать или не знать другого (если A знает B , отсюда не следует, что B знает A). Все знакомства заданы булевой матрицей $n \times n$. В этом множестве может найтись или не найтись знаменитость — человек, который никого не знает, но которого знают все. Предложите алгоритм, который бы находил в множестве знаменитость или говорил, что ее в этом множестве нет. Сложность по времени — $O(n)$, сложность по памяти — $O(1)$.