## Практика 11. UPATH, понижение ошибки

- 1. Будет ли алгоритм с лекции работать для ориентированных сильносвязных графов. То есть верно ли, что для любых вершин s и t после полиномиального блуждания начатого в s мы окажемся в t с вероятностью  $\frac{1}{2}$ .
- 2. Пусть A матрица смежности d-регулярного графа G. Покажите, что все собственные числа матрицы A по модулю не превосходят d.
- 3. Пусть A матрица смежности d-регулярного графа G. Известно, что G двудольный. Найдите самое маленькое собственное число матрицы A и соответствующий собственный вектор.
- 4. Пусть A матрица смежности d-регулярного графа G. Покажите, что A имеет собственное число d кратности k тогда и только тогда, когда G содержит k компонент связности. Найдите все собственные вектора соответствующие собственному значению d.

**Определение:**  $(n, d, \alpha, c)$  OR-concentrator — это двудольный мультиграф с долями R и L размера n. И верно следующее:

- Степень вершин доли L не больше d.
- Для любого подмножества S левой доли размера не более  $\alpha n$  существует не менее c|S| соседей из R.
- 5. Докажите вероятностным методом, что  $(n, 18, \frac{1}{3}, 2)$ -OR-concentrator существует при достаточно большом n.