

**Вопросы к экзамену по алгоритмам**  
**СПБ АУ, первый курс, осень, 2014/15 учебный год**

1. Структуры данных. Offline, online, real time, amortized time. Вектор без амортизации. Хеш-таблица на списках без амортизации.
2. Аллокация памяти. Версия с освобождением только “последнего выделенного” (стек). Версия для кусков памяти одинакового размера.
3. Преобразование структур данных `merge`  $\rightarrow$  `add`; `add`  $\rightarrow$  `merge`; `find`  $\rightarrow$  `delete`; `build, get`  $\rightarrow$  `merge, add`.
4. Сортировки: Adaptive Heap Sort, Bucket Sort. Сортировка  $n$  строк длины  $L$ .  
Преимущества Insertion Sort, Selection Sort.
5. Integer sorting: цифровая сортировка за  $\mathcal{O}(n \log_n m)$ ; алгоритм Kirkpatrick’a за  $\mathcal{O}(n \log \log m)$
6. **Stable** Inplace Merge за  $[\mathcal{O}(n \log n), \mathcal{O}(\log n)]$ ,  $[\mathcal{O}(n), \mathcal{O}(\min(|a|, |b|))]$ . Inplace MinMax куча.
7. Нижняя оценка на build бинарной кучи. Нижняя оценка на скорость работы произвольной кучи.
8. k-heap, обратные ссылки для поиска элемента, Leftist Heap, Skew Heap, Bootstrapping.
9. Pairing heap. Доказательство амортизированного времени работы  $\mathcal{O}(\sqrt{n})$ .
10. Биномиальная куча. Куча Фибоначчи. DecreaseKey в куче Фибоначчи за  $\mathcal{O}(1)$ .  
Доказательство времени работы.
11. Задачи о рюкзаке. Выбор вещей максимального суммарного веса не более  $W$ . Выбор вещей максимальной суммарной стоимости и суммарного веса не более  $W$ . Решение обеих за  $\mathcal{O}(nW)$  времени,  $\mathcal{O}(W)$  памяти. Восстановление ответа для **первой** из двух задач (без стоимостей).
12. Решение задачи про погрузку ящиков на корабль за  $\mathcal{O}(n^2)$  времени и  $\mathcal{O}(n)$  памяти. Промежуточные и менее оптимальные решения.
13. Динамика по подмножествам: операции с множествами, подсчёт числа бит, суммы, страшого бита, младшего бита. Выделение всех независимых множеств за  $\mathcal{O}(2^n)$ . Покраска вершин графа за  $\mathcal{O}(3^k)$ .
14. Динамика по подмножествам: гамильтонов путь и цикл за  $\mathcal{O}(2^n n)$ .
15. Поиск мостов, точек сочленения, компонент рёберной и вершинной двухсвязности за линейное время.
16. Эйлеров путь, цикл в ориентированных и неориентированных графах. Поиск цикла Де Брюина на бинарных строках длины  $n$  за  $\mathcal{O}(2^n)$ .
17. Задача про оптимальную ориентацию графа. Решение за  $\mathcal{O}(m^2)$ .
18. Метод двух указателей: решение задачи про профессора и транзистры за  $\mathcal{O}(n \log n)$ ; поиск количества различных чисел на отрезке за  $\mathcal{O}((n+m)\sqrt{n})$ .
19. Решение задачи: даны  $n$  точек на прямой, выбрать  $k$  так, чтобы сумма взвешенных расстояний до ближайшей выбранной была минимальна. Без доказательства.
20. Доказательство корректности решения задачи про выбор  $k$  точек ( $p[n, k-1] \leq p[n, k] \leq p[n+1, k]$ ).
21. Модификации поиска в ширину: (0,1) граф; (1,k) граф; вещественные веса. Поиск кратчайшего пути за  $\mathcal{O}(m + n\sqrt{k})$ ,  $\mathcal{O}(m \log k)$ .
22. Radix heap. Поиск кратчайшего пути за  $\mathcal{O}(m + n \log k)$  с помощью radix heap.
23. Алгоритм Форда-Беллмана, реализация с  $\mathcal{O}(n)$  памяти. Поиск отрицательного цикла, доказательство корректности.
24. Алгоритм Форда-Беллмана, оптимизации: **random-shuffle** (док-во улучшения в 1.5 раз), break, очередь, topsort, levit, SCC (strong-connectivity-components).
25. Алгоритм Борушки поиска MST за  $\mathcal{O}(m \log \frac{n^2}{m})$ .
26. Потенциалы, алгоритм Джонсона, алгоритм Гольдберга, версия за  $\mathcal{O}(nm)$ .
27. Оптимизация одной фазы алгоритма Гольдберга до  $\mathcal{O}(m\sqrt{n})$ . Поиск кратчайших путей в графе с целыми весами от  $-N$  за  $\mathcal{O}(m\sqrt{n} \log N)$ .
28. Алгоритм Йена для поиска  $k$ -го кратчайшего пути за  $\mathcal{O}(nk \cdot D)$  времени и  $\mathcal{O}(nk)$  памяти.
29. Поиск цикла минимального среднего веса: бинарный поиск, Алгоритм Карпа за  $\mathcal{O}(nm)$ .
30. Алгоритм  $A^*$  для поиска кратчайшего пути в графах с неравенством треугольника. Доказательство оценки  $\mathcal{O}(m \log n)$  на время работы. Примеры, на которых  $A^*$  лучше.