Алгоритмы и структуры данных для студентов

Базовые структуры данных.

- 1. Реализуйте очередь, используя только стеки. Реализуйте операции нахождения min/max/sum/gcd. Амортизированное время O(1).
- 2.* Реализуйте дек, используя только стеки. Реализуйте операции нахождения min/max/sum/gcd. Амортизированное время O(1).
- 3. Используя стек, научитесь вычислять выражения в постфиксной записи (это когда оператор ставится после аргументов, например, выражение 4-((1+2)*3) в постфиксной записи выглядит так: $4\ 1\ 2\ +\ 3\ *\ -.$
- 4. Научитесь вычислять выражения в инфиксной записи со скобками (обычные выражения). Для простоты можно считать, что в выражении проставлены все скобки (то есть внутри скобок вычисляется только один оператор, например так можно: (4 ((1+2)*3)), а так нет: (1+2+3).
- 5. Научитесь по выражению в инфиксной записи строить выражение в постфиксной записи.
- 6. Был массив чисел, все соседние числа были различны. С этим массивом несколько раз проделали операцию: вставить в массив два одинаковых числа рядом. По конечному состоянию массива восстановите его исходное состояние. Время O(n).
- 7. Битовый счетчик хранит число в виде массива двоичных цифр. Изначально все цифры равны 0. Операция inc увеличивает счетчик на 1. Реализуйте операцию inc и докажите, что амортизированное время ее работы O(1).
- 8. Мультистек это последовательность стеков, максимальный размер i-го стека равен 2^i . Изначально все стеки пустые. Новый элемент добавляется в первый стек. Если он уже заполнен, то все его элементы перекладываются во второй, если он также заполнен, то его элементы перекладываются в третий, и т.д. Покажите, что амортизированное время добавления элемента в мультистек $O(\log n)$.
- 9. Покажите, как сделать, чтобы в мультистеке стеки были всегда отсортированы (при этом амортизированное время добавления элемента все еще $O(\log n)$).
- 10. Покажите, как в полученной структуре найти и удалить минимальный элемент за $O(\log n)$). (В результате должна получиться структура данных на базе стеков, в которую можно добавлять новые элементы и удалять минимум за $O(\log n)$).