## Lecture 23

# Контейнеры

Лучший контейнер - вектор. Самый часто используемый.

# Последовательные контейнеры

- Контейнеры
  - vector массив с переменным размером и гарантией непрерывности памяти\*
  - о array массив с фиксированным размером, известным в момент компиляции
  - deque массив с переменным размером без гарантий по памяти
  - list двусвязный список
  - forward\_list односвязный список
- Адаптеры
  - stack FIFO контейнер, чаще всего на базе deque
  - queue LIFO контейнер, чаще всего на базе deque
  - priority\_queue очередь с приоритетами, чаще всего на базе vector

\*When choosing a container, remember vector is best. Leave a comment to explain if you choose from the rest

(c) Tony van Eerd

Белые кружки - гарантии по памяти.

Адаптеры - содержат в себе один из контейнеров с специфичным интерфейсом.

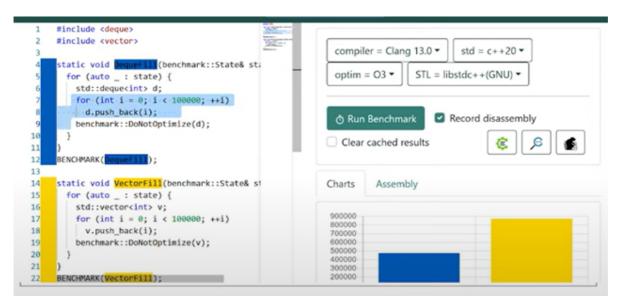
### **Dequeue**

## Что может смущать в этом коде?

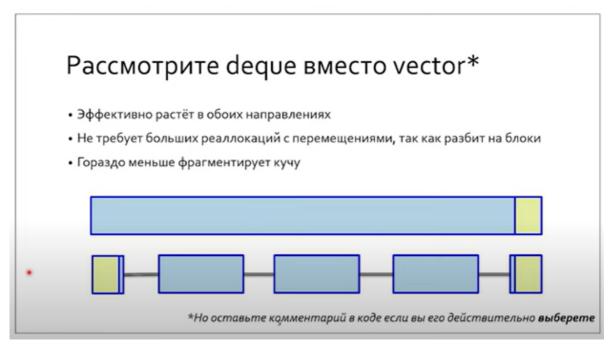
```
* std::deque<int> d; // подумайте если бы это был vector?
for (int i = 0; i != N; ++i) {
   d.push_front(i);
   d.push_back(i);
}
```

- deque массив с переменным размером без гарантий по памяти
- Поэтому ответ: всё хорошо.
- Вставка в начало и в конец дека имеет всегда честную константную сложность O(1).

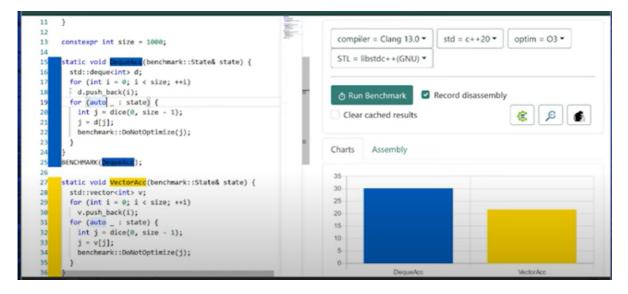
Fill bench

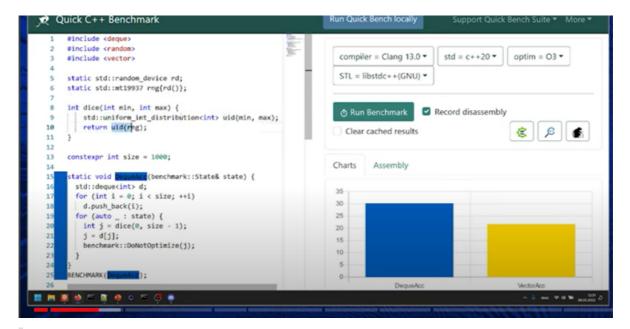


Видно, что из-за релокаций заполнение вектора идет медленнее! Поэтому при заполнении вектора нужно делать reserve.

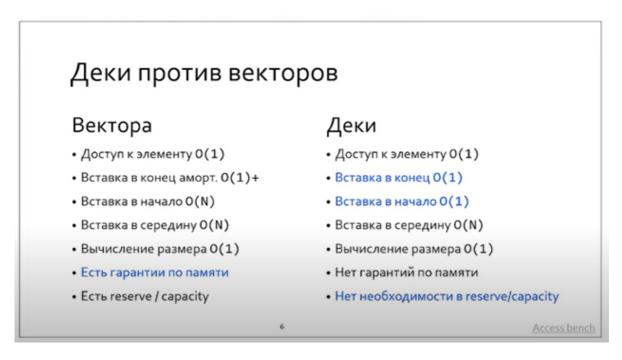


Deque плохо вставляет в середину. Лучше использовать при частых вставках в начало или конец. Также deque плох при обращении к элементам.

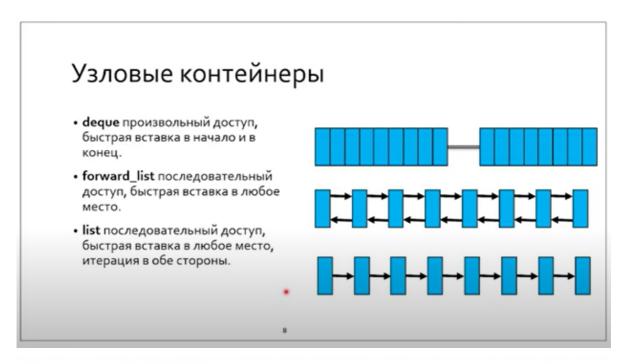


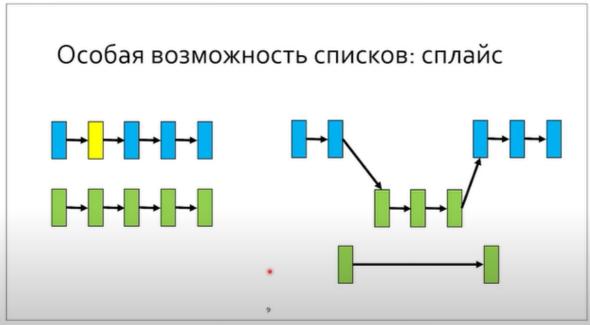


Обратим внимание на интерфейс random. Rand() использует линейный конгруэнтный генератор, которой статистически намного хуже Мейсен-твистора.



#### Lists





Сплайс может занимать **O(N) в самом сложном случае** и O(1) при вставке в начало или конец. И причина не в перевязке указателей. **Причина в пересчете размера контейнера.** 

#### Магия сплайсов

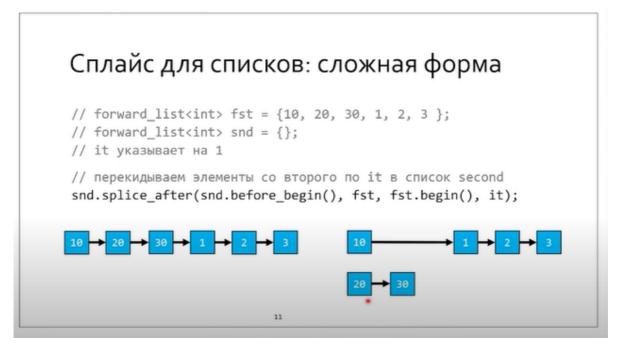
В листах вставка производится ровно на то место, на которое указывает итератор

Однако в forward\_list это не так: при указании на begin вставка листа в лист не будет производится в начало.

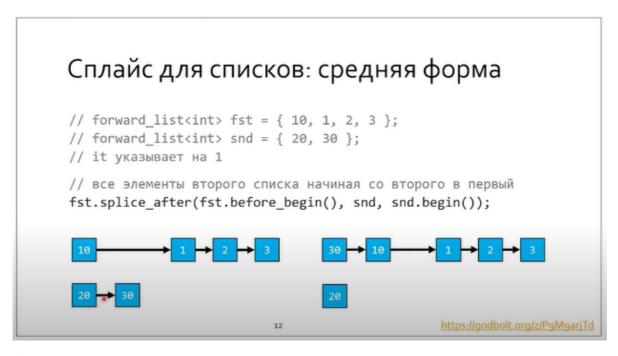
Нужно использовать before\_begin.



При этом (it) не изменился: он продолжает указывать на число 1. Он не инвалидировался.



Теперь second пустой. Перекинем в него элементы из первого со второго (т.к. begin, а не before\_begin) по итератор на число 1 (не включительно, т.к. все интервалы в стандартной библиотеке полуоткрытые)



Здесь мы вставляем луч элементов второго списка в первый в самое начало.

Таким образом,

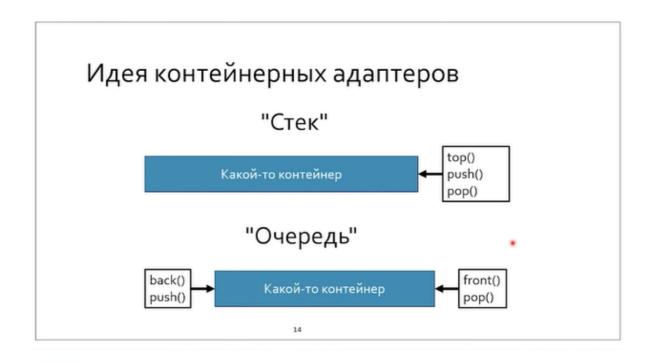
- Простая форма перемещение одного в другой O(1)
- Средняя форма откуда-то и до конца O(1)
- Сложная форма перемещение части в конкретное место O(N)

Лучше проверять на эксперименте splice, ибо все время забывается интерфейс.

#### Применение:

- 1. В многопоточной среде итераторы не инвалидируются
- 2. Перевязка, напрмиер в LRU cache

## Адаптеры



# Виды адаптеров

```
    stack – LIFO стек над последовательным контейнером
    template <class T, class Container = deque<T> > class stack;
    queue – FIFO очередь над последовательным контейнером
    template <class T, class Container = deque<T> > class queue;
    priority_queue — очередь с приоритетами (как binary heap) над последовательным контейнером
    template <class T.</li>
```

15

Адаптеры - ужатые с точки зрения интерфейса контейнеры - для удобства.

priority\_queue построена на векторе, т.к. по алгоритмы в бинарной куче нужно много прыгать, т.е. random\_access требуется за O(1).

#### Применение:

• алгоритм Прима для построения остовного дерева.

Остовное дерево - все вершины соединены минимальным числом ребер.

• UNIX sort при слянии отсортированных частей

Почему адаптер стэк не использует контейнер односвязный список?

Heту интерфейса push\_back / pop\_back.

## Контейнеро-подобные классы

### Битовые маски

Никогда не используется std::array<bool> . Он не оптимизирован.

Используйте std::bitset<mask\_size>.