

2) Если это чисто виртуальная функция, то это `error`. так сделать нельзя, еще в момент компиляции выдаст ошибку, но можно засунуть вызов чисто виртуальной функции в обычную функцию, тогда ошибки не будет. Если же это обычная виртуальная функция, то все успешно запустится.

3) Разница в том, что по умолчанию поля класса `private`, а у структуры `public`.

4) `malloc` - выделяет нужную память в куче, а `new` - выделяет и размещает объект в этой выделенной памяти.

5) `delete` - удаляет объект выделенный динамически, а `delete[]` удаляет массив объектов выделенных на куче.

6) Разница в том как они хранят объекты, `list` хранит указатель на следующий и предыдущий элемент, что дает нам создание нового элемента и удаление первого и последнего элемента за $O(1)$, если мы собираемся искать что-то, например 7 элемент в листе и достать оттуда значение, то придется пробежать начиная с первого до 7 элемента, что означает сложность $O(n)$; `vector` хранит все свои объекты рядом, если у него заканчивается `capacity`, то он выделяет новое место побольше в куче, все переносит туда, по этому вставка в `vector`, иногда может быть проблематична по времени, зато выбор по индексу происходит за $O(1)$. По этому если вы часто добавляете, удаляете и не ищете по индексу элементы то выбираем `list`, если у вас изначально данно много объектов, и вам нужно их вытаскивать по индексу, то выбираем `vector`.

7) `std::auto_ptr` - относится к умным указателям использующем идиому RAII, но он устарел и не рекомендуется к парктике, вместо него используйте `std::weak_ptr` или `std::shared_ptr`.

8) Да, происходит копирование, так как "a" - это l value объект.

9) Да, происходит копирование, и это возможно, потому что класс `qstring` имеет перепрыженный конструктор(`const char *str`)

10) Нет, так как при таком подходе в объекте `clist` будут висеть указатели, из-за того что в цикле мы ссылаемся на temporary object `QByteArray`, вызываемый функцией `toLocal8Bit()`, который в конце цикла заканчивает жить.

11)

* Процесс - это независимый экземпляр программы, для которого выделяются системные ресурсы. Один процесс не может получить доступ в адресную память другого процесса. Поток - это последовательность команд, работающих в рамках некоторого процесса.

* Методы синхронизации потоков - если мы говорим о том, что бы все потоки спокойно работали и не случилось состояния гонки, то с этим нам поможет: `std::mutex` (и его разновидности), `std::scoped_lock` (и так же его разновидности), `std::atomic`. Если же говорить о синхронизации как о том, что все потоки в какой-то части программы должны встать на линию и ждать других потоков (как будто на стартовой точке, чтобы потом опять ринутся), то с этим нам поможет `std::launch` или `std::barrier`.

* `thread safe class` - это класс, в котором методы могут быть безопасно вызваны разным количеством потоков, используя один и тот же экземпляр объекта.

12) Сложность алгоритмов оценивается по двум параметрам: по времени выполнения и по используемой памяти. Обычно используют обозначение $O(*)$, где * - сложность. Сложность высчитывается сколько раз нам нужно пройти контейнер, чтобы достичь своей цели - это для времени выполнения, а по памяти - это сколько раз нам нужно выделить такого размера как исходный контейнер памяти.

* `std::vector` : `insert` - $O(n)$, так как элементы слева от вставки нужно будет сдвинуть влево; `find` - $O(n)$, так как нужно пройти все элементы, чтобы найти конкретный

* `std::list` : `insert` - $O(1)$, так как при вставке нам нужно лишь поменять указатели слева и справа; `find` - $O(n)$, так как нужно пройти все элементы, чтобы найти конкретный

* `std::map` : insert - $O(\log N)$ - так как происходит вставка по бинарному дереву, `find()` аналогично.

* `std::vector` sort : insert - $O(n)$, ничего нового, find - здесь в зависимости от какого способа поиска, обычного $O(n)$ или бинарного $O(n)$

* `std::list` sort : insert - $O(n)$, ничего нового, find - не рекомендуется использовать бинарный поиск с листом, так как это проблематично и не особо эффективно, по этому опять получаем $O(n)$

13)

...

select p.name

from Parents as p

inner join

Kids as k

on p.id = k.parent_id

group by p.id

having count(k.id) <= 2

...

14) 8 байт, так как русские символы занимают 2 байта.