

面向对象程序设计期末实验报告

学生：郭书廷（3170104871） 指导老师：许威威

1. 内存池设计与工作原理

由于 `vector` 申请的大小是随机的，且最大最小值差距很大，所以我并没有采用固定块大小的按块分配的内存池，我设计的内存池工作原理如下：

1. 申请内存

当用户需要申请大小 N 的内存时，首先检查 N 是否大于阈值，**如果大于阈值**，则直接调用 `malloc`；其次检查**是否有被回收的块**可以使用，如果没有，**分配一块新的内存**给用户。内存池在空间不足的时候会自动扩容，新申请的大小为上一次申请大小的两倍，也就是说，内存池的总容量成倍增长。

2. 释放内存

当用户需要释放一块大小为 N 的内存时，检查 N 是否大于阈值，如果大于阈值，则直接调用 `free`；否则，按如下方法回收内存。设置一个参数 P ，把最大允许的容量分为 P 块，按指数 K 增长。长度为 N 的块被放入第 $\text{Indx}(N)$ 个链表中。

$$K = \text{MaxSize}^{\frac{1}{P}}$$

$$\text{Indx}(N) = \lfloor \log_K N \rfloor$$

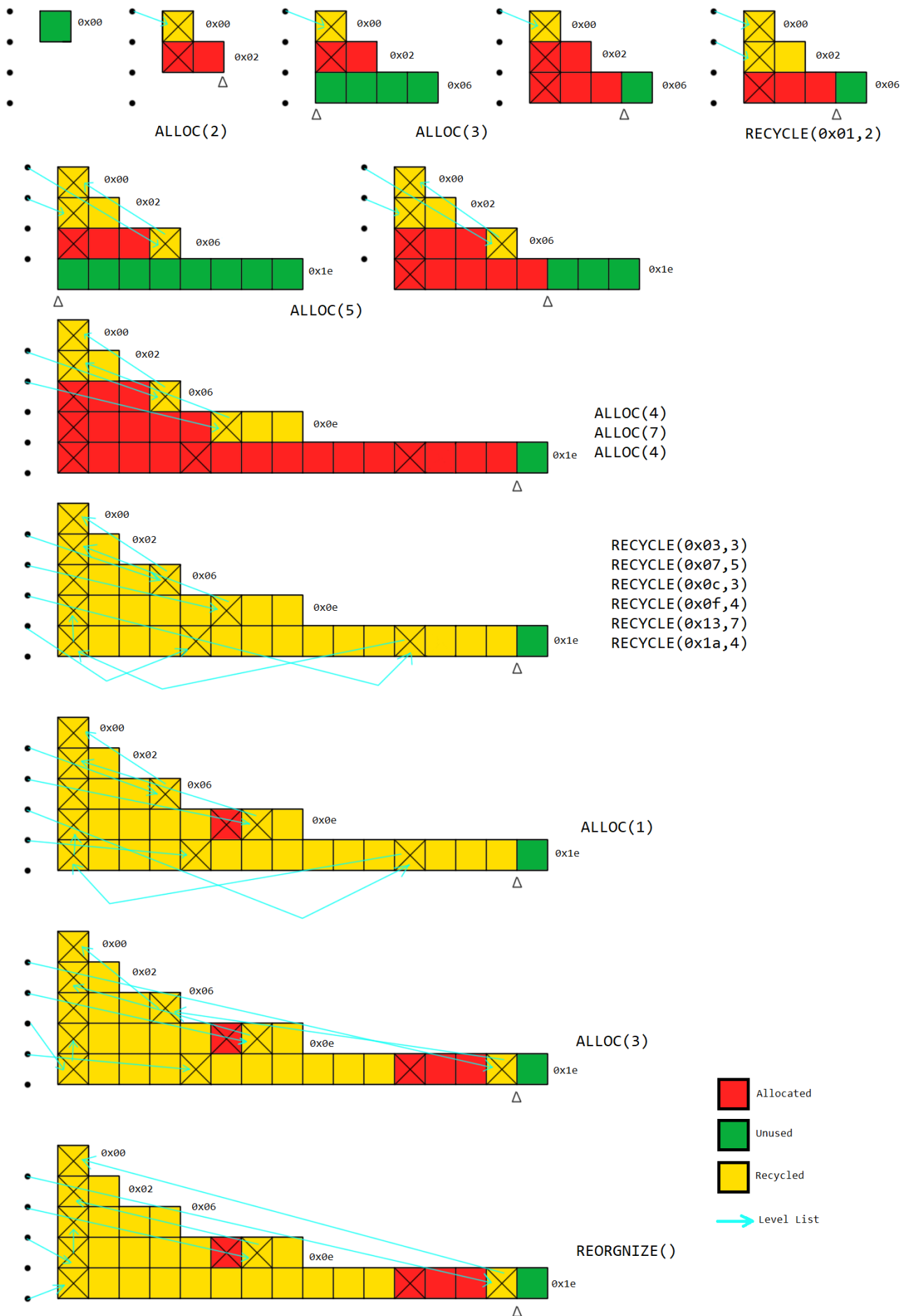
如果一个被回收的块，大小为 N ，设 $i = \text{Indx}(N)$ ，那么，它会被放入第 i 个链表，因为第 i 个链表中，每个块的大小都在区间 $[K^i, K^{i+1})$ 内。此时，如果我们需要申请一块大小为 $N1$ 的内存，则编号大于 $\text{Indx}(N1)$ 的链表中的任意一块都可以被使用。假设我们找到了一块足够大的内存，那么我们把前 $N1$ 个位置分配给用户，把剩下的部分重新插入对应的链表以供继续使用。

3. 重新合并

当申请和释放次数变多的时候，内存可能会被拆成小块，这时我们需要重新把连在一起的空闲块拼成一个。

设置一个阈值 Q ，每当空闲块的个数增加 Q 个时，把所有的块放入一个数组，进行排序、合并。从而提高内存利用率。

下面是一个例子。在这个例子中， $K=2$ 。



2. 性能（测试结果为 100 次测试的平均值）

Built by vs2017 Releasex64.

Run on 2*8G RAM, Intel(R) Core(TM) i7-7700HQ CPU @ 2.80GHz 2.80 GHz, Windows 10.

TestSize/PickSize/SmallSize	Allocate Time(s)		Memory(MB)	
	MyAllocator	std::allocator	MyAllocator	std::allocator
1000/1000/1000	0.009	0.011	10.1	8.6
10000/1000/1000	0.044	0.055	87.6	91.1
10000/10000/1000	0.051	0.062	101.2	98.0
15000/1000/1000	0.073	0.085	150.6	159.1
10000/100000/1000	0.074	0.077	113.0	101.2
15000/10000/1000	0.079	0.09	163.6	164.2
15000/100000/1000	0.101	0.107	169.5	168.1
20000/1000/1000	0.114	0.117	227.8	235.9
20000/10000/1000	0.115	0.128	243.2	241.6
20000/100000/1000	0.136	0.137	247.5	247.8
10000/1000000/1000	0.256	0.236	113.2	102.0
15000/1000000/1000	0.284	0.269	169.1	167.8
20000/1000000/1000	0.314	0.297	248.6	245.8
1000/1000/100000	0.009	0.011	16.8	15.2
10000/1000/100000	0.253	0.266	616.9	606.3
10000/10000/100000	0.387	0.393	927.8	780.7
15000/1000/100000	0.532	0.564	1348.7	1339.3
15000/10000/100000	0.776	0.847	1836.8	1617.9
20000/1000/100000	0.937	0.964	2358.4	2358.1
10000/100000/100000	0.986	1.505	2057.5	1254.1
20000/10000/100000	1.289	1.482	3023.5	2748.4
15000/100000/100000	1.858	5.835	4113.6	2594
10000/1000000/100000	2.784	3.954	2542.2	1459.8
20000/100000/100000	2.935	11.55	6647	4333
15000/1000000/100000	4.902	12.774	5589.4	3213.7
20000/1000000/100000	7.867	25.774	9763	5638.3

对于时间效率：

在大多数情况下，MyAllocator 比 `std::allocator` 快。

但可能是由于 `std::allocator` 对小内存的分配做了优化，在申请的块较小的时候，MyAllocator 反而表现较差（红色标出），而在申请的块较大时能够体现出明显的优势（绿色标出）。

对于空间效率：

相比 `std::allocator`，MyAllocator 在空间利用率上有一定劣势。相比 `std::allocator`，MyAllocator 在数据非常大时，可以说是用空间换取了时间。但在实际测试中，MyAllocator 的空间利用率通常不会低于 40%。

3. 复杂度

时间复杂度：由于每次申请和释放时需要进行 $\log N$ 次运算，用来找到 $\text{Indx}(N)$ ，所以，申请和释放的时间复杂度为 $O(\log N)$ ，即使有些时候需要重新花费 $N \log N$ 的时间来重新排序、重新合并内存块，但只要阈值设置合适，仍能保证申请和释放操作的摊还复杂度为 $O(\log N)$ 。

空间复杂度：由于内存池容量成倍增长，所以总耗费的空间通常在 $N \sim 4N$ 之间，空间复杂度为 $O(N)$ 。

郭书廷(3170104871)

2018/06/26