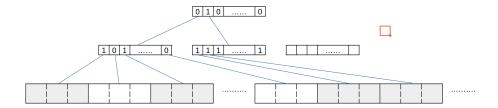
Segment Allocator

1 Введение

- Есть диапазон ячеек [IndexBegin, IndexEnd), TotalSize = IndexEnd IndexBegin. В этом диапазоне требуется уметь выделять непрерывные сегменты ячеек и позже освобождать их. При этом размер Size сегмента не более MaxBufferSize.
- Хотим это делать за O(1).
- Весь диапазон ячеек разбивается на блоки размера BlockSize для выделения сегментов фиксированного размера. Размер последнего блока может быть меньше, но должен быть не меньше MaxBufferSize.
- Должны выполняться следующие ограничения:
 - − MaxBufferSize \in [1, ..., 64].
 - BlockSize % 64 = 0.
 - BlockSize $< 64^2 = 4096$.
 - TotalSize % BlockSize $\notin [1, \cdots, MaxBufferSize 1]$.

2 Структура блока

- Каждый блок выделяет сегменты фиксированного размера: Size $\in [1, \ldots, \mathsf{MaxBufferSize}].$
- Блок разбивается на сегменты, каждый сегмент непрерывная последовательность из Size ячеек, количество сегментов равно $\lfloor \frac{\mathsf{BlockSize}}{\mathsf{Size}} \rfloor$. В конце может остаться (\leq Size 1) неиспользуемых ячеек.
- Сегменты разбиваются на группы по 64. Последняя группа может содержать меньше 64 сегментов. Максимальное количество групп равно 64 при BlockSize = 4096 и Size = 1.
- Для хранения информации о занятых сегментах используются битовые маски (64 битные числа): 0 свободен, 1 занят. Для каждой группы хранится своя битовая маска (64 штуки), также отдельная битовая маска group_mask хранит информацию о том, есть ли свободные сегменты в группе.



- Сложность выделения или освобождения одного сегмента в блоке O(1).
- Максимальное количество ячеек не попавших ни в один из сегментов (дыра в конце блока) равно 49 при размере блока 4096, т.е. примерно 1%.
- Размер метаданных одного блока равен 536 байт. Если одна ячейка соответствует 8 байт полезных данных, то получается размер метаданных примерно 1.6% от полезных данных.

3 Использование блоков

- Каждый блок может находиться в одном из статусов:
 - 1. Свободный
 - 2. Частично занят
 - 3. Полностью занят
- Возможные изменения статусов: $1 \leftrightarrow 2$, $2 \leftrightarrow 3$.
- В статусах "Частично занят"и "Полностью занят"блок хранит сегменты одной длины.
- Все блоки со статусом "Свободный" хранятся в общем списке (двунаправленном).
- Для каждого допустимого размера сегмента Size $\in [1, \ldots, \mathsf{MaxBufferSize}]$ создается свой список блоков со статусом "Частично занят".
- Блоки при переходе в статус "Полностью занят" удаляются из списка блоков соответствующего размера, а при переходе обратно в статус "Частично занят" добавляется в начало списка.

4 Алгоритм выделения памяти

- Ищем блок в котором будет выделен сегмент:
 - Проверяем, если список частично занятых блоков этого размера не пустой, то используем первый блок.
 - Если список свободных блоков не пуст, то используем первый блок. Блок удаляется из этого списка и добавляется в список частично занятых блоков этого размера.
 - Если не удалось найти блок, то возвращаем ошибку.
- В блоке ищем первую доступную группу, в ней первый свободный сегмент. Возвращаем индекс первой ячейки сегмента:

 $cell_index = block_index \cdot BlockSize + segment_index \cdot Size + IndexBegin$

5 Алгоритм освобождения памяти

- При освобождении передается индекс первой ячейки и размер сегмента. Проверяем, что они не выходят за допустимые границы.
- По индексу ячейки определяем индекс блока и индекс сегмента:

$$block_index = \lfloor \frac{cell_index - IndexBegin}{BlockSize} \rfloor$$

$$segment_index = \frac{cell_index - BlockSize \cdot block_index - IndexBegin}{Size}$$

- Делаем следующие проверки:
 - В этом блоке хранятся сегменты нужной длины.
 - Индекс ячейки правильно восстанавливается по вычисленным значениям.
 - Сегмент отмечен как занятый.
- Отмечаем в блоке сегмент как свободный.
- Если блок стал пустым, переводим его в статус "Свободный". Если блок до этого "Полностью занят то переводим его в статус "Частично занят"и добавляем в соответствующий размеру список.