Сортировка во внешней памяти

Алгоритм

На каждом шаге считываются данные, размером с заданный буфер за раз, формируется Priority Queue, над отдельными run-ами. Run-ом я называю последовательность отсортированных чисел. Получается что на каждом шаге используется М / В run-ов, минус два на буфер для чтения и записи.

На первом шаге считываемые буфером данные сортируются, на всех последующих считываемые данные будут уже отсортированы.

Priority Queue содержит пары объектов с указателем на очередь run-а и первое число в очереди run-а, которое из самой очереди извлекается. Пока Priority Queue не пуста, каждый раз выбирается общий минимум, если очередь run-а закончилась, то производится попытка прочитать следующую часть данных, и заполнить очередь, если границы run-а не достигнуты. Отсортированные данные помещаются в буфер на запись, как только буфер на запись насыщен элементами, производится запись, и буфер очищается.

В программе проверяется ограничение, что заданный буфер хотя бы в 4 раза меньше чем лимит по памяти, это гарантирует, что на каждом шаге будет хотя бы 2 run-a, что в итоге отсортирует весь файл за конечное число шагов.

Для удобства сравнения со встроенной утилитой, в программе есть опция сортировки данных в текстовом виде, что автоматически и выводит результат сортировки также в текстовом виде. Такие данные преобразовываются предварительно в бинарный вид.

Характеристика железа

Воспользуемся утилитой, написанной в первом домашнем задании:

```
Avg read speed: 2103.31 MiB/s, StdDev: 133.95 MiB/s. Avg write speed: 993.18 MiB/s, StdDev: 48.09 MiB/s. Avg read latency: 126.69 \mus, StdDev: 28.81 \mus. Avg write latency: 113.46 \mus, StdDev: 8.31 \mus. Avg read latency: 106.86 \mus, StdDev: 1.49 \mus. Avg write latency: 179.41 \mus, StdDev: 15.29 \mus. Avg read+write latency: 116.77 \mus, StdDev: 17.65 \mus.
```

RAM: 16 GB 2133 MHz LPDDR3

SSD: 512GiB

Диск, конечно, быстрый, но как будет видно далее, более важный ресурс для сортировки всё же CPU, что не даст в итоге ультра быструю сортировку, как я ожидал по началу.

Измерение времени работы алгоритма на файле размером 20GiB

> time ./sort bin-input-20GiB bin-output-20GiB --ml 1GiB --bs 4MiB
 Сортировка 20GiB данных в бинарном виде, заняла 12 минут и 16 секунд.
 > time ./sort bin-input-100GiB bin-output-100GiB --ml 1GiB --bs 8MiB
 Сортировка 100GiB данных в бинарном виде, заняла 58 минут и 23 секунды.

Подробное исследование для файла меньшего размера (1GiB)

| В | K | | | | |
|--------|-------|-------|-------|-------|--|
| | 126 | 62 | 30 | 14 | |
| 16MiB | 0m22s | 0m28s | 0m27s | 0m26s | |
| 8MiB | 0m32s | 0m28s | 0m27s | 0m26s | |
| 1MiB | 0m28s | 0m25s | 0m29s | 0m29s | |
| 256KiB | 0m27s | 0m43s | 0m37s | 0m33s | |

В общем случае выходит, что увеличение размера блока уменьшает время сортировки, а уменьшение К где-то увеличивает, а где-то уменьшает время. Связано это с тем, что с одной стороны увеличение степени ветвления тормозит процесс, однако если степень достаточно мала, то это приводит к появлению дополнительных шагов сортировки. Также, на таких небольших значениях, влиять на уменьшать время может кэш, особенно при первоначальных сортировках.

В каких пропорциях время тратиться между CPU и I/O

Методика вычисления: это конечно, грубая оценка, но всё равно весьма информативная, у утилиты time я использую время user как CPU, а real как всё затраченное время. Операции с диском управляются ядром, поэтому они будут складываться в sys. Остальными мелочами, кажется, можно пренебречь.

(CPU / IO)

| В | K | | | | |
|--------|-----------|-----------|-----------|-----------|--|
| | 126 | 62 | 30 | 14 | |
| 16MiB | 86% / 14% | 80% / 20% | 79% / 21% | 81% / 19% | |
| 8MiB | 76% / 24% | 79% / 21% | 79% / 21% | 81% / 19% | |
| 1MiB | 83% / 17% | 84% / 16% | 81% / 19% | 77% / 23% | |
| 256KiB | 85% / 15% | 62% / 38% | 67% / 33% | 77% / 23% | |

Здесь нетрудно заметить, что увеличение размера блока увеличивает долю CPU, это вполне очевидно, так как увеличение блока будет увеличивать среднюю скорость чтения с диска, тогда диск использует меньше времени.

Хуже прослеживается зависимость К и процента процессорного времени, но зависимость есть: чем больше ветвление, тем больше времени затрачивает CPU.

Стандартная утилита sort против собственной реализации

1m5.884s

Тут сравнивать будем на текстовых данных, собственной реализации придется потратить лишнее время на преобразования данных в бинарный формат и обратно, но алгоритмически она должна всё равно работать эффективнее, посмотрим:

```
> time sort -n text-input-10GiB -S 1G > text-output-10GiB-std
real    9m38.545s
user    6m12.374s
sys    2m10.948s
> time ./sort text-input-10GiB text-output-10GiB --ml 1GiB --bs 8MiB
real    6m55.632s
user    5m32.703s
```

Выходит, что собственная реализация работает быстрее, 7 минут против 9 минут 40 секунд.