# Московский авиационный институт (национальный исследовательский университет)

Институт № 8 «Информационные технологии и прикладная математика» Кафедра вычислительной математики и программирования

Лабораторная работа №3 по курсу «Дискретный анализ»

Студент: Л. В. Короткевич Преподаватель: Н. С. Капралов

Группа: М8О-208Б-19

Дата: Оценка: Подпись:

## Лабораторная работа №3

**Задача**: Для реализации словаря из предыдущей лабораторной работы, необходимо провести исследование скорости выполнения и потребления оперативной памяти. В случае выявления ошибок или явных недочётов, требуется их исправить.

## Используемые инструменты:

### 1. Введение

Анализ производительности программ, выявление слабых мест в коде, поиск ошибок — неотъемлемая часть процесса разработки ПО. Благо, в наши дни наличествует большой набор инструментов, упрощающих эти задачи. На примере программы из предыдущей лабораторной работы (реализация словаря с использованием PATRICIA Trie) я проведу детальный анализ производительности моей программы, потребления памяти. В этом мне помогут такие инструменты, как:

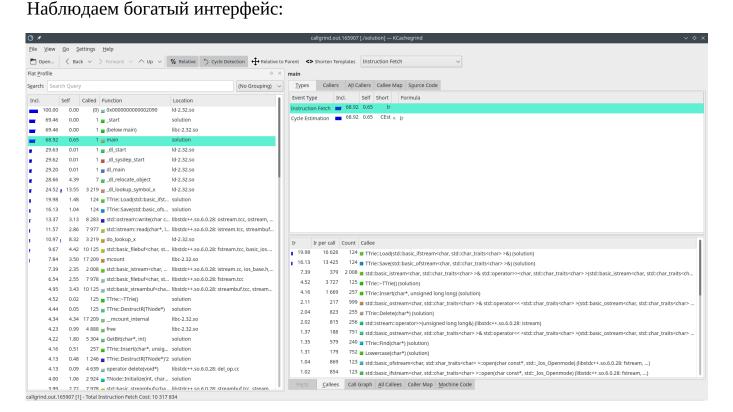
#### 2. Анализ времени исполнения

#### 2.1. Callgrind

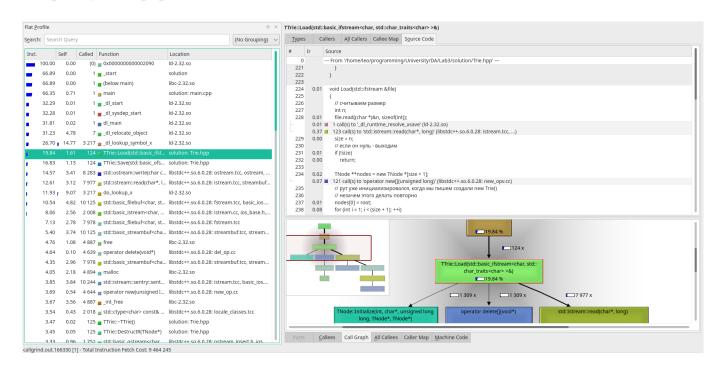
удобных в плане пользования Пожалуй, одна самых программ ИЗ профилирования кода — callgrind (инструмент, находящийся в составе valgrind). Вкупе с утилитой kcachegrind он позволяет наблюдать «затратность» тех или иных функций, количество вызовов и т.д. Всего более мне нравится то, что здесь и графический интерфейс, и наглядный граф вызовов функций — все в одном месте. Можно посмотреть, сколько вызывалась функция Х в функции Ү. А в функции Х любая сколько раз вызывалась другая функция И Т.Д. Заранее скомпилировав программу (с обычными ключами; но чтобы наблюдать сурс-код в kcachegrind, ключ -g3 обязателен), запустим профайлер следующим образом:

[leo@pc solution]\$ valgrind --tool=callgrind ./solution <test1k >trash

Сгенерировался файлик callgrind.out.XXX — откроем его: [leo@pc solution]\$ kcachegrind callgrind.out.165907



Слева видим таблицу функций, отсортированных по степени «прожорливости». Нас интересуют «самописные» функции для работы со словарем — их есть смысл оптимизировать. Выбрав одну из них, например, Load, справа наблюдаем подробную информацию о ней:



Из самых полезных полей здесь, пожалуй, сурс-код и граф вызовов — я могу смотреть, сколько раз вызвалась та или иная функция на определенной строчке; также вижу, кто вызвал Load, сколько раз. Аналогично Load: кого вызывала, сколько раз.

#### 2.2. gcov, lcov

gcov - утилита, которая вкупе с lcov позволяет сгенерировать наглядный отчет о «покрытости» программы: какие стрчоки кода сколько раз исполнялись.

[leo@pc solution]\$ g++ --coverage main.cpp -o main

[leo@pc solution]\$ ./main <test1k >trash

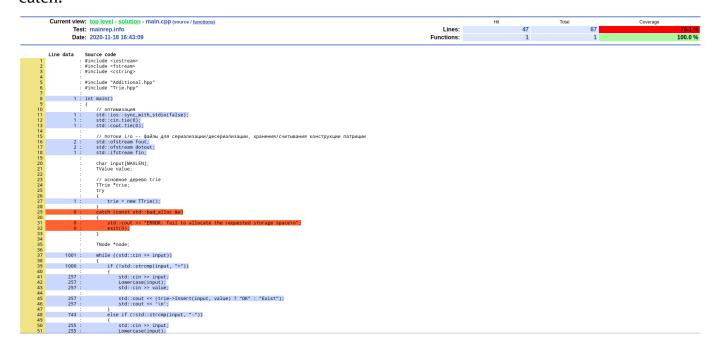
[leo@pc solution]\$ lcov -t "mainrep" -o mainrep.info -c -d .

[leo@pc solution]\$ genhtml -o report mainrep.info

#### Теперь откроем ./report/index.html:

	Hit	Total	Covera		
Lines:	219	262		83.6 9	
Functions:		20		90.0 9	
Line Coverage <b>≑</b>		Functions 🕏			
100.0 %	22 / 22	100.0 %	4/4		
100.0 %	18 / 18	100.0 %	3/3		
85.2 %	132 / 155	83.3 %	10 / 12		
70.1 %	47 / 67	100.0 %	1/1		
	Functions:  Line Coverage   100.0 %  100.0 %  85.2 %	Lines: 219 Functions: 18  Line Coverage   100.0 % 22 / 22 100.0 % 18 / 18  85.2 % 132 / 155	Lines: 219 262 Functions: 18 20  Line Coverage   100.0 % 22 / 22 100.0 % 100.0 % 18 / 18 100.0 % 85.2 % 132 / 155 83.3 %	Lines: 219 262 Functions: 18 20  Line Coverage   100.0 % 22 / 22 100.0 % 4 / 4 100.0 % 18 / 18 100.0 % 3 / 3 85.2 % 132 / 155 83.3 % 10 / 12	

Радует: мой код покрыт на все сто, за исключением участков кода, содержащих catch.



#### 3.3. **Perf**

perf — незаменимый инструмент для анализа производительности отдельных программ и даже всей системы в целом. Он обеспечивает богатую статистику выполнения программы в наглядом виде.

Основные команды perf:

- perf stat: получить количество событий
- perf record: запись событий для последующей отчетности
- perf report: считыание отчета, разбивка событий по процессам, функциям и т.д
- perf top: просмотр всех системных событий в реальном времени

Пример использования perf stat, record & report для тестируемой программы.

[leo@pc solution]\$ perf stat ./solution <test1k

...

Performance counter stats for './solution':

```
7.55 msec task-clock:u
                            # 0.632 CPUs utilized
    0
        context-switches:u # 0.000 K/sec
        cpu-migrations:u
    0
                           # 0.000 K/sec
   129
         page-faults:u
                          # 0.017 M/sec
5,840,562
           cycles:u
                          # 0.774 GHz
8,632,037
           instructions:u # 1.48 insn per cycle
1,600,579
           branches:u
                      # 212.054 M/sec
 39,409
          branch-misses:u # 2.46% of all branches
```

#### 0.011944305 seconds time elapsed

0.000000000 seconds user

0.007805000 seconds sys

[leo@pc solution]\$ perf record ./solution <test1k

[leo@pc solution]\$ perf report

```
Samples: 36 of event 'cycles:u', Event count (approx.): 7882879
Overhead Command Shared Object
  13.94% solution ld-2.32.so

      13.94%
      solution
      ld-2.32.so
      [.] _dl_lookup_s

      13.13%
      solution
      ld-2.32.so
      [.] do_lookup_x

      12.58%
      solution
      libc-2.32.so
      [.] _int_malloc

                                                          [.] _dl_lookup_symbol_x
 11.08% solution libstdc++.so.6.0.28 [.] std::istream::sentry::sentry
   9.90% solution libstdc++.so.6.0.28 [.] std::_ostream_insert<char, std::char_traits<char> >
  9.34% solution libc-2.32.so [.] malloc

9.22% solution solution [.] TTrie::Load

8.91% solution libc-2.32.so [.] __GI__IO_un_link.part.0
   7.07% solution libstdc++.so.6.0.28 [.] std::basic_ifstream<char, std::char_traits<char> >::open
   2.15% solution ld-2.32.so [.] __GI__tunables_init 0.75% solution libstdc++.so.6.0.28 [.] std::__basic_file<char>::is_open
   0.73% solution libstdc++.so.6.0.28 [.] std::basic_filebuf<char, std::char_traits<char> >::open
  0.68% solution libc-2.32.so [.] __strchr_avx2
0.34% solution ld-2.32.so [.] _dl_start
0.13% solution libc-2.32.so [.] _GI__libc_open
0.05% solution [unknown] [k] 0xffffffffa3c00fd
                                                        [k] 0xffffffffa3c00fc7
   0.00% solution [unknown]
                                                        [k] 0xfffffffffa3c00163
                                                        [.] 000000000000000000
   0.00% solution [unknown]
```

Посмотрим на самую трудозатрадную часть программы.

		_	
Percent		push	%r14
		push	%r13
		mov	%rdx,%r13
		push	%r12
		mov	%rdi,%r12
		push	%rbp
		push	%rbx
		sub	\$0x98,%rsp
47.97	>	movzb1	(%rdi),%edx
		mov	%rsi,0x10(%rsp)
		mov	%rcx,0x20(%rsp)
		mov	%r8,0x8(%rsp)
		mov	%r9d,0x1c(%rsp)
		test	%d1,%d1
	1	je	270
		mov	%rdi,%rcx
		mov	\$0x1505,%eax
		nop	
	48:	mov	%rax,%rsi
52.03	۷	add	\$0x1,%rcx

Наблюдательно: movzbl — разыменовывание объекта, лежащего по опред. адресу. А add просто складывает два числа, лежащих по адресу &0x1, &rcx и кладет результат в &0x1.

Смею предположить, что обработка строк: поиск leftmost differ bit`a, получение определенного бита строки и т.д стали наиболее «укзим» местом моей программы.

## 3. Анализ потребления памяти

#### 3.1. Valgrind

Классика жанра — Valgrind с его бесспорно превосходными инструментами. Чаще всего им пользуются для того, чтобы ловить утечки памяти; благодаря нему можно быть увереным, что твоя программа надежна: верно обрабатывает запросы на выделение и удаление памяти. Благо перед тем, как заслать программу на чекер я много раз проверял ее волгриндом: утечек не было. Для наглядности я сломаю свою функцию KVCopy:

```
void KVCopy(TNode *src, TNode *dest)
{
    if (strlen(dest->key) < strlen(src->key))
    {
        // delete[] dest->key;
        dest->key = new char[strlen(src->key) + 1];
    }
    strcpy(dest->key, src->key);

    dest->value = src->value;
}
```

Теперь предыдущие данные, хранящиеся в dest → key, не будут уничтожены корректно, но перезапишутся новыми, случайными при выделении памяти с помощью new.

```
помощью new.
[leo@pc solution]$ valgrind --leak-check=full ./solution <test1k >trash
==178703== Memcheck, a memory error detector
==178703== Copyright (C) 2002-2017, and GNU GPL'd, by Julian Seward et al.
==178703== Using Valgrind-3.16.1 and LibVEX; rerun with -h for copyright info
==178703== Command: ./solution
==178703==
==178703== HEAP SUMMARY:
==178703==
              in use at exit: 122,955 bytes in 36 blocks
==178703== total heap usage: 4,894 allocs, 4,858 frees, 2,434,497 bytes allocated
==178703==
==178703== 3 bytes in 1 blocks are definitely lost in loss record 1 of 8
==178703==
              at 0x4A37C17: operator new[](unsigned long) (vg_replace_malloc.c:431)
==178703==
              by 0x10A82F: Initialize (Node.hpp:23)
              by 0x10A82F: Insert (Trie.hpp:82)
==178703==
              by 0x10A82F: main (main.cpp:45)
==178703==
==178703==
==178703== 72 bytes in 29 blocks are definitely lost in loss record 2 of 8
==178703==
              at 0x4A37C17: operator new[](unsigned long) (vg_replace_malloc.c:431)
              by 0x10C20A: Initialize (Node.hpp:23)
==178703==
==178703==
                           by
                                  0x10C20A:
                                                TTrie::Load(std::basic ifstream<char,
std::char_traits<char>>&) (Trie.hpp:264)
==178703==
              by 0x10AB42: main (main.cpp:86)
==178703==
==178703== LEAK SUMMARY:
==178703==
              definitely lost: 75 bytes in 30 blocks
              indirectly lost: 0 bytes in 0 blocks
==178703==
==178703==
               possibly lost: 0 bytes in 0 blocks
```

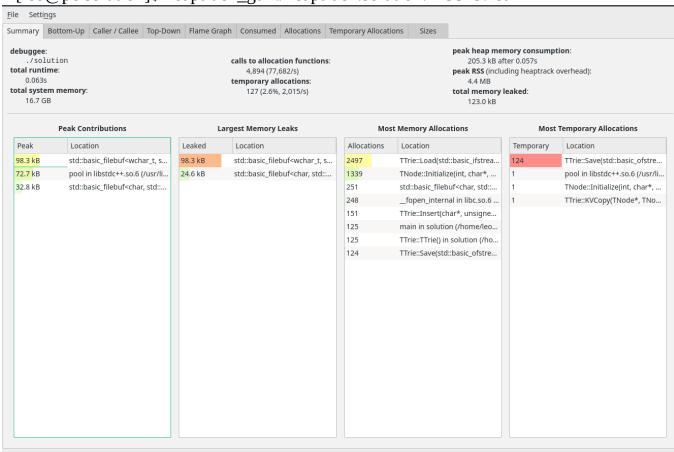
```
==178703== still reachable: 122,880 bytes in 6 blocks
==178703==
                 suppressed: 0 bytes in 0 blocks
==178703== Reachable blocks (those to which a pointer was found) are not shown.
==178703== To see them, rerun with: --leak-check=full --show-leak-kinds=all
==178703==
==178703== For lists of detected and suppressed errors, rerun with: -s
==178703== ERROR SUMMARY: 2 errors from 2 contexts (suppressed: 0 from 0)
Что и требовалось доказать. Исправим эту пагубную ошибку.
[leo@pc solution]$ valgrind --leak-check=full ./solution <test1k >trash
==178771== Memcheck, a memory error detector
==178771== Copyright (C) 2002-2017, and GNU GPL'd, by Julian Seward et al.
==178771== Using Valgrind-3.16.1 and LibVEX; rerun with -h for copyright info
==178771== Command: ./solution
==178771==
==178771== HEAP SUMMARY:
==178771==
               in use at exit: 122,880 bytes in 6 blocks
==178771== total heap usage: 4,894 allocs, 4,888 frees, 2,434,497 bytes allocated
==178771==
==178771== LEAK SUMMARY:
==178771==
              definitely lost: 0 bytes in 0 blocks
==178771==
              indirectly lost: 0 bytes in 0 blocks
==178771==
               possibly lost: 0 bytes in 0 blocks
==178771==
              still reachable: 122,880 bytes in 6 blocks
==178771==
                 suppressed: 0 bytes in 0 blocks
==178771== Reachable blocks (those to which a pointer was found) are not shown.
==178771== To see them, rerun with: --leak-check=full --show-leak-kinds=all
==178771==
==178771== For lists of detected and suppressed errors, rerun with: -s
==178771== ERROR SUMMARY: 0 errors from 0 contexts (suppressed: 0 from 0)
Проблема решена.
```

## 3.2. Heaptrack

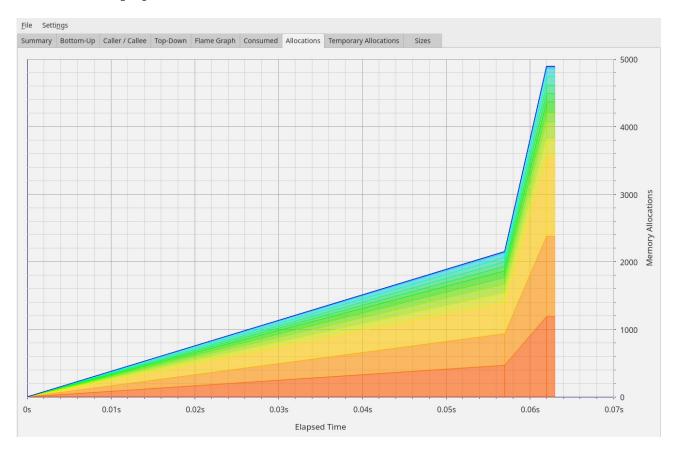
Еще одна потрясающая утилита — Heaptrack; помимо выяявления стандартных ошибок вроде поиска ошибок, она позволяет нам обнаружить части кода, которые больше всего злоупотребляют памятью.

[leo@pc solution]\$ heaptrack ./solution <test1k

[leo@pc solution]\$ heaptrack\_gui ./heaptrack.solution.179379.zst



Интерфейс интуитивно понятен; богатый инструментарий данной программы позволяет просматривать пиковые значения потребляемой памяти, утечки и прочее в наглядном, графическом виде.



#### 4. Вывод

Самым простым инструментом для профайлинга мне показался valgrind с его богатым инструментарием: от профайлинга, процентного соотношения времени исполнения той или иной функции, до непревзойденного обнаружения утечек памяти.

Бесспорно, что повышение производительности кода, борьба со всякого рода утечками, багами — обязательная часть процесса разработки ПО. Никакая высоконагруженная система не должна допускать никаких ошибок, иначе, рано или поздно произойдет какой-либо сбой, в чем приятности мало.