哈爾濱Z紫大學 实验报告

实验(二)

题	目	DataLab 数据表示
专	亚	计算机类
学	号	1190501614
班	级	1903006
学	生	cgh
指导教	汝 师	史先俊
实验均	也点	G709
实验F]期	2021.04.10

计算机科学与技术学院

目 录

第1章 实验基本信息	4 -
1.1 实验目的	4 - 4 - 4 - 4 -
第 2 章 实验环境建立	6 -
2.1 UBUNTU 下 CODEBLOCKS 安装	
第 3 章 C 语言的数据类型与存储	7 -
3.1 类型本质(1 分)	7 - 10 -
第 4 章 深入分析 UTF-8 编码	12 -
4.1 提交 UTF8LEN.C 子程序	12 -
第 5 章 数据变换与输入输出	13 -
 5.1 提交 CS_ATOLC 5.2 提交 CS_ATOF.C 5.3 提交 CS_ITOA.C 5.4 提交 CS_FTOA.C 5.5 讨论分析 OS 的函数对输入输出的数据有类型要求吗 	13 - 13 - 13 -
第 6 章 整数表示与运算	14 -
6.1 提交 FIB_DG.C	14 - 14 - 14 - 15 -
第7章 浮点数据的表示与运算	18 -

计算机系统实验报告

and all the second	
7.1 手动 FLOAT 编码:	
7.2 特殊 FLOAT 数据的处理	18 -
7.3 验证浮点运算的溢出	19 -
7.4 类型转换的坑	
7.5 讨论 1: 有多少个 INT 可以用 FLOAT 精确表示	
7.6 讨论 2: 怎么验证 FLOAT 采用的向偶数舍入呢	20 -
7.7 讨论 3: FLOAT 能精确表示几个 1 元内的钱呢	
7.8 FLOAT 的微观与宏观世界	20 -
7.9 讨论: 浮点数的比较方法	
第8章 舍尾平衡的讨论	22 -
8.1 描述可能出现的问题	22 -
8.2 给出完美的解决方案	
第9章 总结	23 -
9.1 请总结本次实验的收获	
9.2 请给出对本次实验内容的建议	23 -
参考文献	24 -
>	

第1章 实验基本信息

1.1 实验目的

熟练掌握计算机系统的数据表示与数据运算

通过C程序深入理解计算机运算器的底层实现与优化

掌握 VS/CB/GCC 等工具的使用技巧与注意事项

1.2 实验环境与工具

1.2.1 硬件环境

X64 CPU; 2GHz; 2G RAM; 256GHD Disk 以上

1.2.2 软件环境

Windows7 64 位以上; VirtualBox/Vmware 11 以上; Ubuntu 16.04 LTS 64 位/ 优麒麟 64 位;

1.2.3 开发工具

Visual Studio 2010 64 位以上; CodeBlocks; vi/vim/gpedit+gcc

1.3 实验预习

上实验课前,必须认真预习实验指导书(PPT或 PDF)

了解实验的目的、实验环境与软硬件工具、实验操作步骤,复习与实验有关的理论知识。

采用 sizeof 在 Windows 的 VS/CB 以及 Linux 的 CB/GCC 下获得 C 语言每一类型在 32/64 位模式下的空间大小

编写 C 程序, 计算斐波那契数列在 int/long/unsigned int/unsigned long 类型时, n 为多少时会出错

写出 float/double 类型最小的正数、最大的正数(非无穷)

按步骤写出 float 数-1.1 在内存从低到高地址的字节值-16 进制

按照阶码区域写出 float 的最大密度区域范围及其密度,最小密度区域及其密度(区域长度/表示的浮点个数)

第2章 实验环境建立

2.1 Ubuntu 下 CodeBlocks 安装

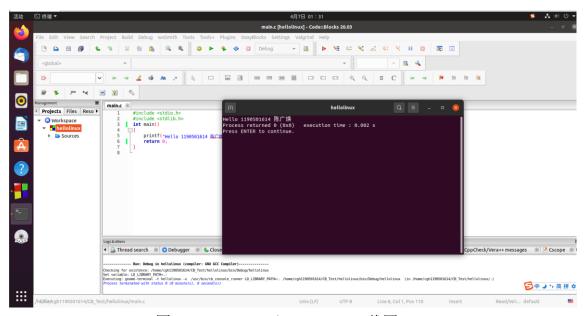


图 2-1 Ubuntu下 CodeBlocks 截图

2. 2 64 位 Ubuntu 下 32 位运行环境建立



第3章 C语言的数据类型与存储

3.1 类型本质

	Win/VS/x86	Win/VS/x64	Win/CB/32	Win/CB/64	Linux/CB/32	Linux/CB/64
char	1	1	1	1	1	1
short	2	2	2	2	2	2
int	4	4	4	4	4	4
long	4	4	4	8	4	8
long long	8	8	8	8	8	8
float	4	4	4	4	4	4
double	8	8	8	8	8	8
long double	8	8	12	16	12	16
指针	4	8	4	8	4	8

C 编译器对 sizeof 的实现方式: 在编译阶段就计算出结果,在运行时是个常

量。因为编译阶段可以确定数据类型,根据数据类型换算数据的长度

3.2 数据的位置-地址

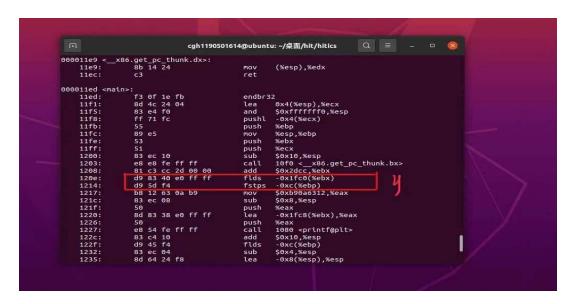
打印x、y、z输出的值: 截图1



反汇编查看 x、y、z 的地址,每字节的内容: 截图 2,标注说明 GDB 调试结果

```
Breakpoint 1, main () at addres.c:9
printf("%d\n",x);
gdb) p &x
$1 = (const int *) 0x55555556004 <x>
(gdb) p x
$2 = -1190501614
(gdb) p &y
$3 = (const float *) 0x7fffffffddec
(gdb) p y
$4 = 4.50981187e+17
(gdb) p &z
$5 = (char (*)[21]) 0x55555558010 <z>
(gdb) p z
$6 = "1190501614-陈广焕"
(gdb) x/4xb &x
                              0x12
                                        0x63
                                                  0x0a
                                                             0xb9
(gdb) x/4xb &y
                 c: 0xa0 0x46 0xc8
                                                  0x5c
(gdb) x/4xb &z
         /4XD &Z
5558010 <z.2317>:
                                        0x31
                                                  0x31
                                                             0x39
                                                                       0x30
(gdb)
```

反汇编结果



```
objdump: x: 无此文件
cgh1190501614@ubuntu:~/桌面/hit/hitics$ objdump -j .data -S a.out
a.out:
             文件格式 elf32-i386
Disassembly of section .data:
00004000 <__data_start>:
                                         add %al,(%eax)
    4000:
               00 00
00004004 <__dso_handle>:
                04 40 00 00
                                                                          .0..
00004008 <z.1910>:
               31 31 39 30 35 30 31 36 31 34 2d e9 99 88 e5 b9
bf e7 84 95 00 00 00 00 <u>0</u>0 00 00 00 00 00
                                                                          1190501614-....
    4008:
```

反汇编查看 x、v、z 在代码段的表示形式。截图 3,标注说明

```
cgh1190501614@ubuntu: ~/桌面/hit/hitics
                                                10f0 <__x86.get_pc_thunk.bx>
$0x2cdb,%ebx
                e8 f7 fd ff ff
                                        call
    12f4:
    12f9:
                81 c3 db 2c 00 00
                                         add
    12ff:
                83 c4 08
                                         \mathsf{add}
                                                $0x8,%esp
   1302:
                5b
                                         рор
                                                %ebx
    1303:
                c3
                                         ret
Disassembly of section .rodata:
00002000 <_fp_hw>:
              03 00
   2000:
                                         add
                                                (%eax),%eax
00002004 <_IO_stdin_used>:
           01 00
02 00
                                                %eax,(%eax)
    2004:
                                         add
    2006:
                                         add
                                                (%eax),%al
00002008 <x>:
   2008:
               12 63 0a
                                        adc 0xa(%ebx),%ah
    200b:
                b9 25 64 0a 00
                                                $0xa6425,%ecx
                                         mov
                25 66 0a 00 a0
    2010:
                                               $0xa0000a66,%eax
                                         and
    2015:
                                               %esi
                                         inc
    2016:
                                         .byte 0xc8
    2017:
                                         рор
                                               %esp
Disassembly of section .eh_frame_hdr:
```

```
Disassembly of section .data:
00004000 < _data_start>:
                00 00
                                                 %al,(%eax)
    4000:
00004004 <__dso_handle>:
               04 40
                                          add
                                                 $0x40,%al
00004008 <z.1910>:
                                                 %esi,(%ecx)
                39 30
                                                 %esi,(%eax)
    400a:
                                          стр
                35 30 31 36 31
    400c:
                                                 $0x31363130, %eax
               35 30 31 30 31
34 2d
e9 99 88 e5 b9
    4011:
                                                 $0x2d,%al
                                          хог
                                                 b9e5c8b1 <__TMC_END__+0xb9e58889>
    4013:
                                          jmp
               bf e7 84 95 00
    4018:
                                          MOV
                                                 $0x9584e7,%edi
Disassembly of section .bss:
00004026 <completed.7622>:
Disassembly of section .comment:
```

68

x 与 y 在_汇编_阶段转换成补码与 ieee754 编码。

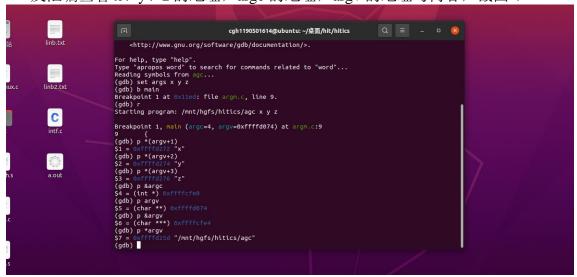
数值型常量与变量在存储空间上的区别是: __ const 常量存储在代码段, 静态变量和全局变量存储在数据段, 局部变量存储在堆栈段

字符串常量与变量在存储空间上的区别是:_字符串常量存储在静态内存区,字符串变量存储在堆栈区或者静态区(全局)______

常量表达式在计算机中处理方法是: __在编译阶段转换成常量来存储____

3.3 main 的参数分析

反汇编查看 x、y、z 的地址, argc 的地址, argv 的地址与内容, 截图 4



3.4 指针与字符串的区别

cstr 的地址与内容截图, pstr 的内容与截图, 截图 5

pstr 修改内容会出现什么问题___无法修改,显示段错误(核心已转储)

第4章 深入分析 UTF-8 编码

4.1 提交 utf8len. c 子程序

见附件

4.2 C 语言的 strcmp 函数分析

每个汉字都有其对应的 unicode 码, strcmp 函数按照汉字对应的 unicode 编码 大小对汉字进行排序。每个汉字所占字节可能不同,但 strcmp 函数会按照汉字的 Unicode 编码逐个字节比较,直到遇到结束字符编码。

4.3 讨论:按照姓氏笔画排序的方法实现

规则一:姓按字的画数多少排列。同笔画的姓字按起笔一、 |、 |、 、 、 、 的顺序排列,画数和笔形相同的字,按字形结构,先左右形字,再上下形字,后整体字

规则二: 姓字相同的,单字名排在多字名之前;多字名依次看名的第一、第二字······先看画数,后看起笔顺序,再看笔形。

规则三:复姓字也按第一个字笔画画数多少排列,笔画相同的按笔形顺序排列按照规则一和规则三,对所有的汉字进行排序,然后将得到的排序结果与汉字的 Unicode 编码一一对应,首先比较姓氏,通过读取其 Unicode 编码找到其对应的序号,当序号相同(姓氏相同)时,比较名字,根据规则二进行排序。

第5章 数据变换与输入输出

- 5.1 提交 cs atoi.c
- 5. 2 提交 cs_atof. c
- 5. 3 提交 cs_itoa. c
- 5.4 提交 cs ftoa.c
- 5.5 讨论分析 0S 的函数对输入输出的数据有类型要求吗

论述如下:

应用程序是通过分别调用 read 和 write 函数来执行输入和输出的。

ssize_t read (int fd,void *buf,size_t n)

ssize_t write (int fd,void *buf,size_t n)

read 函数从描述符为 fd 的当前文件位置复制最多 n 个字节到内存位置 buf, 返回值为-1 表示一个错误,返回值为 0 表示 EOF,否则,返回值为实际传送的字节数量

Write 函数从描述符为 buf 的当前文件位置复制最多 n 个字节到描述符 buf 的 当前位置。

第6章 整数表示与运算

6.1 提交 fib_dg. c

见附件

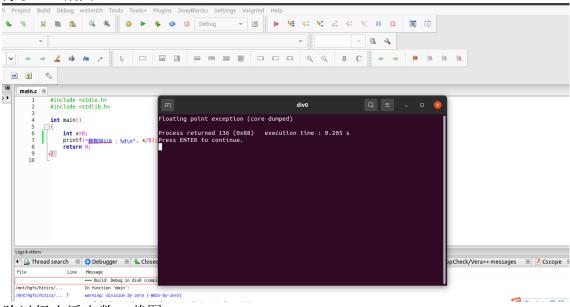
6.2 提交 fib_loop.c

见附件

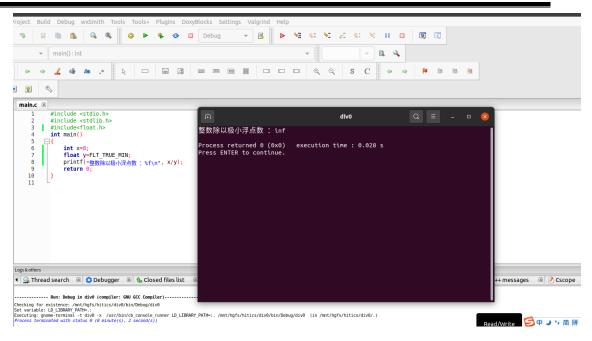
6.3 fib 溢出验证

6.4 除以0验证:

除以0: 截图1

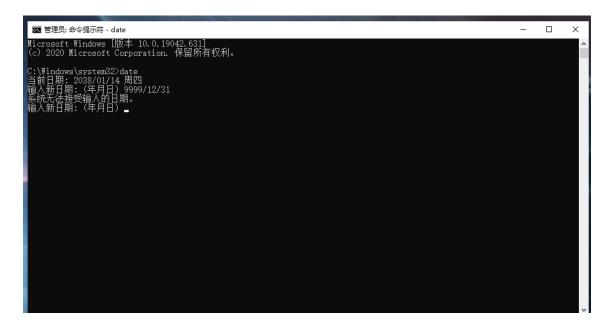


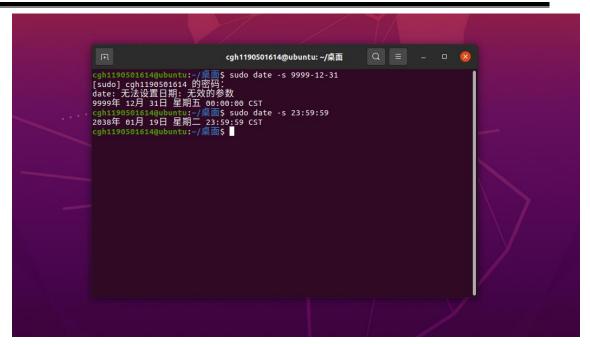
除以极小浮点数,截图:



6.5 万年虫验证

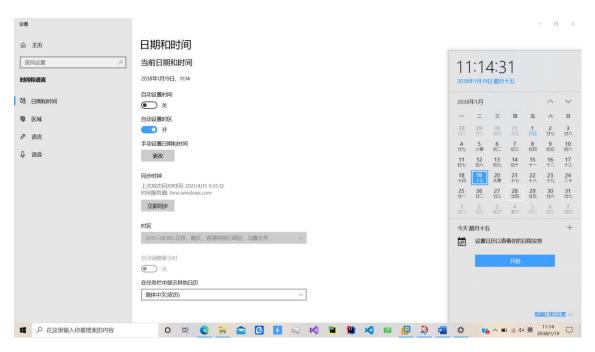
你的机器到 9999 年 12 月 31 日 23:59:59 后,时钟怎么显示的? Windows/Linux 下分别截图:



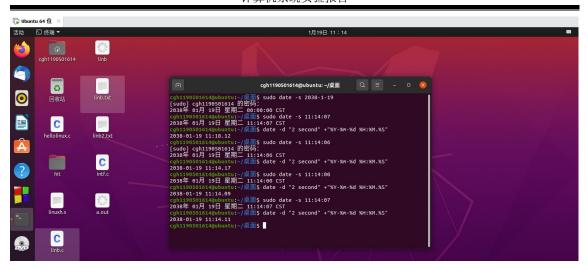


6.6 2038 虫验证

2038年1月19日中午11:14:07 后你的计算机时间是多少, Windows/Linux 下分别截图



计算机系统实验报告



第7章 浮点数据的表示与运算

7.1 手动 float 编码:

按步骤写出 float 数-10.1 在内存从低到高地址的字节值(16 进制)。符号位: 1

- (1) 整数二进制: 1010
- (2) 小数部分二进制: 0.0001100110011001100110011
- (3) 科学记数法为: -1.0100 001 1001 1001 1001 1001*2^3
- (4) 指数: 3,3+127=130,因此阶码为10000100
- (5) 小数部分采用乘 2 取整法得:

因此: 符号位 指数部分

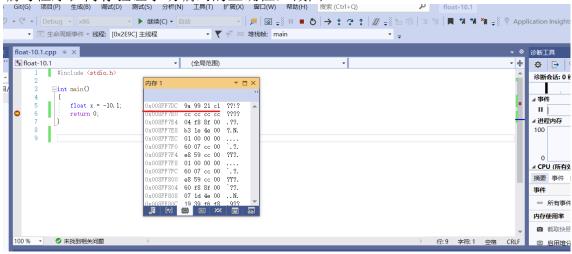
尾数部分

1 1000 0100 0100001 1001 1001 1001 1001

对应的 16 进制为 : c121999a

因此低到高字节排序为: 9a 99 21 c

编写程序在内存验证手动编码的正确性,截图。

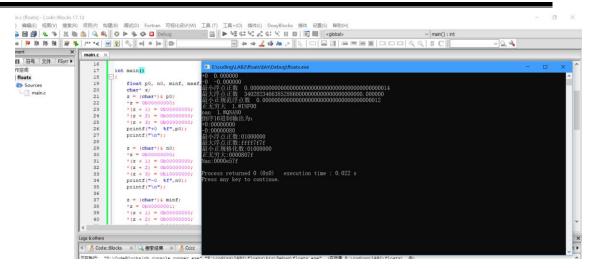


7.2 特殊 float 数据的处理

提交子程序 floatx.c,要求:

构造多 float 变量,分别存储+0-0,最小浮点正数,最大浮点正数、最小正的规格化浮点数、正无穷大、Nan,并打印最可能的精确结果输出(十进制/16 进制)。截图。

计算机系统实验报告



7.3 验证浮点运算的溢出

提交子程序 float0.c

编写 C 程序,验证 C 语言中 float 除以 0/极小浮点数后果,截图

```
| Time |
```

7.4 类型转换的坑

实验指导 PPT 第 5 步骤的 x 变量, 执行 x=(int)(float)x 后结果为多少? 原 x=__-1190501614_____, 现 x=__-1190501632_____

7.5 讨论 1: 有多少个 int 可以用 float 精确表示

有__150994944____个 int 数据可以用 float 精确表示。

是哪些数据呢? __绝对值小于等于 24 次方或者大于 2 的 24 次方但除最高的 24 位末尾都是 0

7.6 讨论 2: 怎么验证 float 采用的向偶数舍入呢

构造三个浮点数: x,y,z;

7.7 讨论 3: float 能精确表示几个 1 元内的钱呢

人民币 0.01-0.99 元之间的十进制数,有多少个可用 float 精确表示? 是哪些呢?

0.01~0.83 之间的数字可以精确表示, 0.83 之后的数字不可精确表示

7.8 Float 的微观与宏观世界

微观世界: 能够区别最小的变化__2^(-149)_____, 其 10 进制科学记数法为 1.401298*10^-45

宏观世界:不能区别最大的变化__2^104_____,其 10 进制科学记数法为 2.028241*10^31_____

7.9 讨论: 浮点数的比较方法

从键盘输入或运算后得到的任意两个浮点数,论述其比较方法以及理由。由于计算机存储浮点数的特性,两个浮点数的比较不能直接用==运算符比较,一般有效的方法是将两个浮点数做差,如何这个差值的绝对值小于给定的精度,则认为是相等的,否则就是不相等的。

如果其中有一个是 NAN,一般认为是不可比较的,如果两个都是 NAN,有些编译器会认为是相等的。正 0 和负 0 是相等的。对于更高精度的比较,可根据符号位,阶码和尾数进行比较。

第8章 舍尾平衡的讨论

8.1 描述可能出现的问题

舍位处理往往会采取四舍五入计算,这时就会产生误差,而如果报表中有这些数据的合计数值,那么舍位时产生的误差就会积累,有可能导致舍位过的数据与 其合计值无法匹配。从而造成一定的损失。

8.2 给出完美的解决方案

● 如果在数据统计时,每个数据只用于一次合计,那么在处理舍位平衡时,只需要根据合计值的误差,调整使用的各项数据就可以了。

首先,将平衡差整理到第一个数据中;

将平衡差按照"最小调整值",对绝对值比较大的数据进行分担调整。所谓最小调整值,就是舍位后最小精度的单位值,例如在取整时,最小精度就是个位,最小调整值就是 1 或者-1。如果舍位后合计值变小,则需要将数据调大,那么最小调整值就是 1; 如果舍位后合计值变大,则需要将数据调小,最小调整值就是-1。而调整只针对绝对值比较大的数据,这样它们的相对偏差就会比较小。

为了提高效率,实际执行过程中,将平衡差按照最小调整值,由不为 0 的数据依次分担。

● 如果数据在行向和列向两个方向同时需要计算合计值,同时还需要计算所有数据的总计值。

首先,横向与纵向的非合计平衡差符号相同,只需要调整交叉点处的数据,根据平衡差符号加减最小调整值即可,

同向的 2 个非合计平衡差符号相反,任选一行平衡差为 0 的数据,将这两列的数分别根据按平衡差的符号加减最小调整值。

某个合计平衡差与另一方向的非合计平衡差符号相反,只需要调整交叉点处的合计数据,根据合计平衡差的符号加减最小调整值。

某个合计平衡差与同方向的非合计平衡差符号相同,可以任选 1 行平衡差为 0 的数据,同时调整这 2 列的数据。

两个方向合计平衡差的符号相同,可以任选一个非合计值,根据合计平衡差的符号加减最小调整值,同样调整这个数据的横向和纵向合计值。

第9章 总结

9.1 请总结本次实验的收获

本次实验收获颇丰,学会如何通过 gdb 查找变量的地址和内存中的字节表示,对 浮点数的认识又更深了一步,同时对反汇编文件的整体结构有了一定了解,知道 了全局变量和静态变量的存储位置。对命令行的使用也更加娴熟,对计算机系统 的思考更深一层。

9.2 请给出对本次实验内容的建议

Ppt 中的有些语句表述得模棱两可,容易产生错误理解,希望老师可以写得更详细一些,比如探索数据存储位置那个实验。

实验报告存在错误,ppt上面定义浮点数密度为浮点数/区域长度,而实验报告上面却是恰好相反。

有些知识点可以写得详细一些,给些提示。

参考文献