Task 0 运行 make 之后,终端输出了 echo hello world hello world

wjx@Wang-Junxuan1:~/makelab\$ make echo hello world hello world

运行 make clean && make 之后, 终端输出了 rm -rf /home/wjx/makelab/build mkdir /home/wjx/makelab/build echo hello world hello world

wjx@Wang-Junxuan1: /makelab\$ make clean && make rm -rf /home/wjx/makelab/build mkdir /home/wjx/makelab/build echo hello world hello world

将 Makefile:4 .PHONY: clean all 改为 .PHONY: clean all \$(OUTPUT_DIR)之后运行 make, 终端输出了

mkdir /home/wjx/makelab/build

mkdir: cannot create directory '/home/wjx/makelab/build': File exists

make: *** [Makefile:14: /home/wjx/makelab/build] Error 1

wjx@Wang-Junxuanl:~/makelab\$ make mkdir /home/wjx/makelab/build mkdir: cannot create directory '/home/wjx/makelab/build': File exists make: *** [Makefile:14: /home/wjx/makelab/build] Error 1

.PHONY 的效果: makefile 中将.PHONY 放在一个目标前就是指明这个目标是伪文件目标,即告诉 make 指定 target 列表不是文件名而是纯粹的任务,例如,make clean 命令的作用是删除一些文件,而如果目录下出现了文件名为 clean 的文件,在执行 make clean 时就不会 clean 目标下的命令了,对 all 的作用也同理。

make 的工作原理: 执行 make 后面的 target 名称,如果只有一个单独的 make,就执行 Makefile 中的第一个 target,本例中是 all。

将 all 和 clean 标记为.PHONY 不是必须的,当目录下没有相应名称的文件名时可以省略

出现两个 hello world 的原因:正常情况下, make 会打印每条命令, 然后再执行, 这叫做回声 (echoing), 在命令的前面加上@即可关闭回声, 使得屏幕上只有一个 hello world, 如下图

wjx@Wang-Junxuan1: /makelab\$ make ifeq (\$(PART),)
hello world

Task 1

将 mkdir 改为-mkdir 之后,当遇到错误时会输出错误并忽略它,然后继续执行在语句后面加上|| true 则会直接认为该语句正确,不会打印错误,并继续执行后续的语句我认为前者更好,显示错误并忽略它可以让用户看到哪里可能存在问题,直接认为语句正确可能会产生未知的风险,让错误更难被发现

我认为之后的 Makefile 更优,因为如果是原先的 Makefile 的话,当目录下存在待创建的文件时,\$(OUTPUT_DIR)会被识别为一个文件而非一个伪文件目标,从而系统会认为这就是最新的文件而不会有任何反应。当发生了文件名重复等问题时新的 Makefile 可以有效帮助我们发现这个问题。

Part 1

第二次运行 make PART=1 后,终端输出

make -j -C /home/wjx/makelab/build -f /home/wjx/makelab/mk/part1.mk

make[1]: Entering directory '/home/wjx/makelab/build'

make[1]: 'main' is up to date.

make[1]: Leaving directory '/home/wjx/makelab/build'

```
wjx@Wang-Junxuan1: /makelab$ make PART=1
make -j -C /home/wjx/makelab/build -f /home/wjx/makelab/mk/part1.mk
make[1]: Entering directory '/home/wjx/makelab/build'
make[1]: 'main' is up to date.
make[1]: Leaving directory '/home/wjx/makelab/build'
```

程序进入了/home/wjx/makelab/build 目录下更新了 main(并没有重新编译它)

程序进入了/home/wix/makelab/build 目录下重新编译了 main

修改 include/shared.h,再运行 make PART=1 后,终端输出

make -j -C /home/wjx/makelab/build -f /home/wjx/makelab/mk/part1.mk

make[1]: Entering directory '/home/wjx/makelab/build'

make[1]: 'main' is up to date.

make[1]: Leaving directory '/home/wjx/makelab/build'

如下图

```
wjx@Wang-Junxuan1: /makelab$ make PART=1
make -j -C /home/wjx/makelab/build -f /home/wjx/makelab/mk/part1.mk
make[1]: Entering directory '/home/wjx/makelab/build'
make[1]: 'main' is up to date.
make[1]: Leaving directory '/home/wjx/makelab/build'
```

增量编译的实现:利用如果 target 所依赖的文件修改时间比该 target 早或该 target 不存在,则执行后面的命令的特性实现增量编译,否则再在当前文件中找目标为 target 所依赖的文件的依赖性,重复上述步骤的特性来实现增量编译,即如果发现某个.c 文件的修改时间晚于其对应的.o 文件,则重新编译该.c 文件。

对于头文件的增量编译:本部分代码中似乎并没有对头文件的增量编译有专门的处理,应该在每个.o 文件的依赖项后面添加上其对应的.c 代码中包含了的头文件,意思是,如果某个头文件被修改了,则要重新编译所有包含了该头文件的.c 文件。

Task 3

注释掉 include/shared.h:1 #pragma once ,运行 make clean && make PART=1 之后,编译器报错,显示全局变量 std::string MassSTR 和全局函数 static int LenOfMassSTR()被重复定义了。#pragma once 的用处是保证同一个文件不会被包含多次。可以避免此问题。

删去 include/shared.h:5 static std::string MassSTR 中的 static ,再运行 make clean && make PART=1,编译报错,显示 MassSTR[abi:cxx11]被多重定义,查看符号表信息,发现在 some.a.o,A.a.o,B.b.o,main.o 中的 MassSTR[abi:cxx11]的 BIND 列都是 g,即 global 表示 他们都是全局符号。而加上 static 之后他们被定义为静态局部变量,查看符号表信息,他们 的 BIND 列都是 L,即 local,表示模块内部符号,对外不可见,就不会引起冲突。static 的 作用是让变量尽在本文件内可见。

main.cpp 和 A.cpp 中的 a, b, d 不会出现冲突, 他们不会发生冲突的原因都是一个是强符

号一个是弱符号。。当两者同时存在时,编译器会选择强符号,不出现多个同名的强符号时避免冲突的关键。其中,在 A.cpp 中,a 被设置了变量属性为常量,b 被设置为了弱符号, d 是一个常整形。而 c 是两个文件中都可见的一个变量,在 A.cpp 中,c 是外部变量的声明。

Task 4

将 include/shared.h:7 static int LenOfMassSTR() 中的 static 删去,运行 make clean && make PART=1,编译器报错,显示 LenOfMassSTR()被多重定义了。

添加 inline 时,函数 LenOFMassSTR 的 bind 都是 local,未被标记时则都是 global,这说明 inline 是一个弱符号,从而避免了冲突。这种做法存在,因为 inline 函数可能会被其他同名 函数所替代,导致调用该函数时没有实现预期的功能。

如果一个函数被标记为 static inline 那么就会成为一个只在本文件中可见的一个内联函数

对于小型工具函数,用 static inline 定义的方式最优,因为这样既不会在其他文件定义使用同名的函数时引起错误调用,也不会产生链接时的冲突。

Part 2

Task 5

通过输出的静态的链接库头信息和符号表信息,发现是链接了 notA.o 而不是 A.o,查阅资料发现这是因为编译器在寻找符号时是从前往后找符号的,在 part2 中, libA.a 的依赖项后面的顺序是 notA.a.o A.a.o some.a.o,所以函数 A()就保留了 notA.a.o 中的版本,如果交换该处 notA.a.o 与 A.a.o 的顺序,会发现函数在 main 中的函数 A()调用的就是 A.cpp 中的版本

Task 6

更改 mk/part2.mk:3 \$(OUTPUT):后的 main.o libB.a libA.a 为 libA.a libB.a main.o ,然后运行 make clean && make PART=2,编译器报错如下

/usr/bin/ld: main.o: in function `main':

main.cpp:(.text+0x24): undefined reference to `A()'

/usr/bin/ld: main.cpp:(.text+0x29): undefined reference to `B()'

collect2: error: ld returned 1 exit status

make[1]: *** [/home/wjx/makelab/mk/part2.mk:4: main] Error 1

main 中的函数 A, B 均找不到定义。

更改 mk/part1.mk:3 \$(OUTPUT): 后的 A.a.o some.a.o B.b.o main.o 为 main.o some.a.o B.b.o A.a.o 然后运行 make clean && make PART=1,编译成功,且运行可执行文件能够得到正确的输出

上面两现象发生的原因是 gcc 在链接多个静态库时是有顺序的, 即按照链接参数给定的顺序一次读入, 如第一个 Task6 中的第一个实验现象中, 如果首先读入的是 main.o, 此时发现 A()函数还未定义, 会加入未定义符号表, 然后读入 libA.a 时发现 A()在这里面定义了, 此时把 A()从未定义符号表中取出。链接完成后检查未定义表, 发现没有未定义的符号, 则链

接正常。反过来,修改顺序之后,发现 A()并没有在未定义符号表中,则编译器不会把 A()链接到最后的可执行文件中,然后再读取 main.o 就会发现 A()没有定义,编译结束之后就会报错。而链接.o 文件时不需要遵守顺序规范,因为链接器寻找符号时一定会在所有.o 文件中寻找,所以 Task6 的第二个实验现象中随意交换位置都能编译通过。

Linux 系统运行程序时查找动态链接库的顺序如下 1. gcc 编译时指定的运行时库路径 -WI,-rpath 2. 环境变量 LD_LIBRARY_PATH 3. Idconfig 缓存 /etc/Id.so.cache 4 系统默认库位置 /lib 或 /usr/lib, 由于不能重新编译,所以想要运行该程序需要把 libA.so 与 libB.so 复制到 usr/lib 目录下,之后不进入 build 直接使用 build/main 或进入 build 使用./main 命令都可以正确运行程序运行。

Task 8

可以编译执行的原因:是 libB.so 中的 notA 中的函数 A()参与了链接。程序是根据链接的顺序选择是哪一个函数的,在 part3.mk 中,\$(output)后的依赖项的顺序 himain.o libB.so libA.so。

将顺序更改为依赖项顺序更改为 main.o libA.so libB.so 之后再运行 make clean && make PART=3,编译成功,进入 build 目录之后运行 main,输出如下

```
wjx@Wang-Junxuan1:~/makelab/build$ ./main
我是A哒 18216
我是B哒
测试成功!
main: 18216
```

此时 A()是 A.cpp 中的函数 A(), 说明 Task 6 中的规律对于动态链接库也适用

注释掉 mk/part3.mk:3 CPPFLAGS += -fPIC 之后运行 make clean && make PART=3, 终端报错如下

```
/usr/bin/ld: A.a.o: relocation R_X86_64_PC32_against_symbol _ ZSt4cout@@GLIBCXX_3.4' can not be used when making a shared object; recompile /with usr-/fPICbin //ldusr:/ binB_b.o/:ld :relocation finalR_X86_64_PC32_linkagainst_failedsymbol: _bad_ZSt4cout @value@ GLIBCXX_3.4' can not be used when making a shared object; recompile with -fPIC collect2: error: ld returned lexit status collect2: error: ld returned lexit status collect2: error: ld returned lexit status make[1]: *** [/nome/wjx/makelab/mk/part3_mk:12: libB_so] Error l make[1]: *** [/nome/wjx/makelab/mk/part3_mk:12: libB_so] Error l make[1]: *** [/nome/wjx/makelab/mk/part3_mk:9: libA_so] Error l make[1]: exex [/nome/wjx/makelab/mk/part3_mk:9: libA_so] Error l make[1]: Lexing directory //nome/wjx/makelab/build make *** [/nome/wjx/makelab/build make] *** [/nome/wjx/makelab/build make: *** [
```

要求加上-fPIC

-fPIC 的作用是生成位置无关代码,即让编译器产生的代码只含有相对地址,这样在共享库被加载时他在内存的位置就不是固定的,可以把代码拷贝到需要的地方使用。CPPFLAGS 是预处理参数,加上 fPIC 之后能够多个进程共享 so 文件,一个库的代码在不同程序中地址不同,而操作系统会把他们映射到同一块物理内存上。