众所周知,异常处理的两大组成要素是抛出异常和捕获异常。这两大要素共 同实现程序控制流的非正常转移。

抛出异常可分为显式和隐式两种。显式抛异常的主体是应用程序,它指的是 在程序中使用"throw"关键字,手动将异常实例抛出。

隐式抛异常的主体则是 Java 虚拟机,它指的是 Java 虚拟机在执行过程中,碰到无法继续执行的异常状态,自动抛出异常。举例来说,Java 虚拟机在执行读取数组操作时,发现输入的索引值是负数,故而抛出数组索引越界异常(ArrayIndexOutOfBoundsException)。

捕获异常则涉及了如下三种代码块。

- 1. try 代码块:用来标记需要进行异常监控的代码。
- 2. catch 代码块:跟在 try 代码块之后,用来捕获在 try 代码块中触发的某种指定类型的异常。除了声明所捕获异常的类型之外,catch 代码块还定义了针对该异常类型的异常处理器。在 Java 中,try 代码块后面可以跟着多个 catch 代码块,来捕获不同类型的异常。Java 虚拟机会从上至下匹配异常处理器。因此,前面的 catch 代码块所捕获的异常类型不能覆盖后边的,否则编译器会报错。
- 3. finally 代码块:跟在 try 代码块和 catch 代码块之后,用来声明一段必定运行的代码。它的设计初衷是为了避免跳过某些关键的清理代码,例如关闭已打开的系统资源。

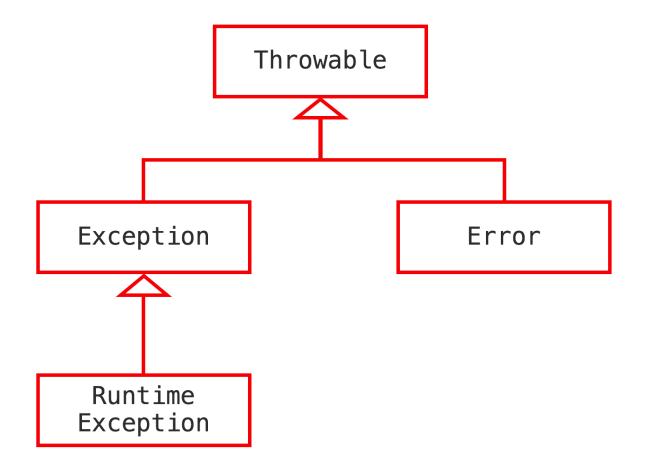
在程序正常执行的情况下,这段代码会在 try 代码块之后运行。否则,也就是 try 代码块触发异常的情况下,如果该异常没有被捕获, finally 代码块会直接运行,并且在运行之后重新抛出该异常。

如果该异常被 catch 代码块捕获, finally 代码块则在 catch 代码块之后运行。在某些不幸的情况下, catch 代码块也触发了异常, 那么 finally 代码块同样会运行, 并会抛出 catch 代码块触发的异常。在某些极端不幸的情况下, finally 代码块也触发了异常, 那么只好中断当前 finally 代码块的执行, 并往外抛异常。

上面这段听起来有点绕,但是等我讲完 Java 虚拟机的异常处理机制之后,你便会明白这其中的道理。

1.异常的基本概念

在 Java 语言规范中,所有异常都是 Throwable 类或者其子类的实例。 Throwable 有两大直接子类。第一个是 Error,涵盖程序不应捕获的异常。当程序触发 Error 时,它的执行状态已经无法恢复,需要中止线程甚至是中止虚拟机。第二子类则是 Exception,涵盖程序可能需要捕获并且处理的异常。



Exception 有一个特殊的子类 RuntimeException, 用来表示"程序虽然无法继续执行,但是还能抢救一下"的情况。前边提到的数组索引越界便是其中的一种。

RuntimeException 和 Error 属于 Java 里的非检查异常(unchecked exception)。其他异常则属于检查异常(checked exception)。在 Java 语法中,所有的检查异常都需要程序显式地捕获,或者在方法声明中用 throws 关键

字标注。通常情况下,程序中自定义的异常应为检查异常,以便最大化利用 Tava 编译器的编译时检查。

异常实例的构造十分昂贵。这是由于在构造异常实例时,Java 虚拟机便需要生成该异常的栈轨迹(stack trace)。该操作会逐一访问当前线程的 Java 栈帧,并且记录下各种调试信息,包括栈帧所指向方法的名字,方法所在的类名、文件名,以及在代码中的第几行触发该异常。

当然,在生成栈轨迹时,Java 虚拟机会忽略掉异常构造器以及填充栈帧的 Java 方法(Throwable. fillInStackTrace),直接从新建异常位置开始算起。此外,Java 虚拟机还会忽略标记为不可见的 Java 方法栈帧。我们在介绍 Lambda 的时候会看到具体的例子。

既然异常实例的构造十分昂贵,我们是否可以缓存异常实例,在需要用到的时候直接抛出呢?从语法角度上来看,这是允许的。然而,该异常对应的栈轨迹并非 throw 语句的位置,而是新建异常的位置。

因此,这种做法可能会误导开发人员,使其定位到错误的位置。这也是为什么在实践中,我们往往选择抛出新建异常实例的原因。 ????

2. java虚拟机是如何捕获异常的

在编译生成的字节码中,每个方法都附带一个异常表。异常表中的每一个条目代表一个异常处理器,并且由 from 指针、to 指针、target 指针以及所捕获的异常类型构成。这些指针的值是字节码索引(bytecode index, bci),用以定位字节码。

其中, from 指针和 to 指针标示了该异常处理器所监控的范围, 例如 try 代码块所覆盖的范围。target 指针则指向异常处理器的起始位置, 例如 catch 代码块的起始位置。

```
public static void main(String[] args) {
    try {
        mayThrowException();
    } catch (Exception e) {
        e.printStackTrace();
    }
}
// 对应的 Java 字节码
public static void main(java.lang.String[]);
```

Code:

- 0: invokestatic mayThrowException:()V
- 3: goto 11
- 6: astore 1
- 7: aload 1
- 8: invokevirtual java.lang.Exception.printStackTrace
- 11: return

Exception table:

from to target type

0 3 6 Class java/lang/Exception // 异常表条目

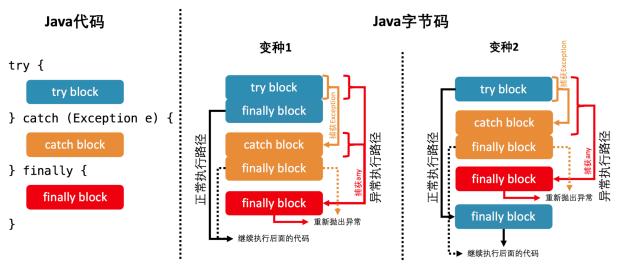
举个例子,在上图的 main 方法中,我定义了一段 try-catch 代码。其中,catch 代码块所捕获的异常类型为 Exception。

编译过后,该方法的异常表拥有一个条目。其 from 指针和 to 指针分别为 0 和 3,代表它的监控范围从索引为 0 的字节码开始,到索引为 3 的字节码结束(不包括 3)。该条目的 target 指针是 6,代表这个异常处理器从索引为 6 的字节码开始。条目的最后一列,代表该异常处理器所捕获的异常类型正是 Exception。

当程序触发异常时,Java 虚拟机会从上至下遍历异常表中的所有条目。当 触发异常的字节码的索引值在某个异常表条目的监控范围内,Java 虚拟机会判断所抛出的异常和该条目想要捕获的异常是否匹配。如果匹配,Java 虚拟机会将控制流转移至该条目 target 指针指向的字节码。

如果遍历完所有异常表条目,Java 虚拟机仍未匹配到异常处理器,那么它会弹出当前方法对应的 Java 栈帧,并且在调用者(caller)中重复上述操作。在最坏情况下,Java 虚拟机需要遍历当前线程 Java 栈上所有方法的异常表。

finally 代码块的编译比较复杂。当前版本 Java 编译器的做法,是复制 finally 代码块的内容,分别放在 try-catch 代码块所有正常执行路径以及异常执行路径的出口中。



针对异常执行路径,Java 编译器会生成一个或多个异常表条目,监控整个try-catch 代码块,并且捕获所有种类的异常(在 javap 中以 any 指代)。这些异常表条目的 target 指针将指向另一份复制的 finally 代码块。并且,在这个 finally 代码块的最后,Java 编译器会重新抛出所捕获的异常。

```
public class Foo {
 private int tryBlock;
 private int catchBlock;
 private int finallyBlock;
 private int methodExit;
 public void test() {
  try {
    tryBlock = 0;
  } catch (Exception e) {
    catchBlock = 1;
  } finally {
    finallyBlock = 2;
  methodExit = 3;
 }
}
javac Foo.java
javap -c Foo.class
public class Foo {
 public Foo();
  Code:
    0: aload 0
     1: invokespecial #1
                                    // Method java/lang/Object."<init>":()V
    4: return
```

```
public void test();
 Code:
   0: aload 0
   1: iconst 0
   2: putfield
                 #2
                               // Field tryBlock:I
   5: aload 0
  6: iconst 2
   7: putfield
                 #3
                               // Field finallyBlock:
  10: goto
                 35
  13: astore 1
  14: aload 0
  15: iconst 1
  16: putfield
                                // Field catchBlock:
                  #5
  19: aload 0
  20: iconst 2
  21: putfield
                                // Field finallyBlock:
                 #3
  24: goto
                 35
  27: astore 2
  28: aload 0
  29: iconst 2
  30: putfield
                                // Field finallyBlock:
                  #3
  33: aload 2
  34: athrow
  35: aload 0
  36: iconst 3
  37: putfield
                               // Field methodExit:I
                  #6
  40: return
 Exception table:
   from to target type
             13 Class java/lang/Exception
     0
     0
          5
             27 any
          19 27 any
     13
```

}

可以看到,编译结果包含三份 finally 代码块。其中,前两份分别位于 try 代码块和 catch 代码块的正常执行路径出口。最后一份则作为异常处理 器,监控 try 代码块以及 catch 代码块。它将捕获 try 代码块触发的、未被 catch 代码块捕获的异常,以及 catch 代码块触发的异常。

这里有一个小问题,如果 catch 代码块捕获了异常,并且触发了另一个异常,那么 finally 捕获并且重抛的异常是哪个呢?答案是后者。也就是说原本的异常便会被忽略掉,这对于代码调试来说十分不利。生吞异常

3.Java 7 的 Supressed 异常以及语法糖

Java 7 引入了 Supressed 异常来解决这个问题。这个新特性允许开发人员将一个异常附于另一个异常之上。因此,抛出的异常可以附带多个异常的信息。

然而, Java 层面的 finally 代码块缺少指向所捕获异常的引用, 所以这个新特性使用起来非常繁琐。

为此, Java 7 专门构造了一个名为 try-with-resources 的语法糖,在字节码层面自动使用 Supressed 异常。当然,该语法糖的主要目的并不是使用 Supressed 异常,而是精简资源打开关闭的用法。

在 Java 7 之前,对于打开的资源,我们需要定义一个 finally 代码块,来确保该资源在正常或者异常执行状况下都能关闭。

资源的关闭操作本身容易触发异常。因此,如果同时打开多个资源,那么每一个资源都要对应一个独立的 try-finally 代码块,以保证每个资源都能够关闭。这样一来,代码将会变得十分繁琐。

程序可以在 try 关键字后声明并实例化实现了 AutoCloseable 接口的类,编译器将自动添加对应的 close() 操作。在声明多个 AutoCloseable 实例的情况下,编译生成的字节码类似于上面手工编写代码的编译结果。与手工代码相比,try-with-resources 还会使用 Supressed 异常的功能,来避免原异常"被消失"。

除了 try-with-resources 语法糖之外, Java 7 还支持在同一 catch 代码块中捕获多种异常。实际实现非常简单,生成多个异常表条目即可。

```
try {
    ...
} catch (SomeException | OtherException e) {
    ...
}
```