

2025/5/20

1.接口测试中区分前端和后端问题的具体方法包括以下几种：

- 1. **检查接口请求和响应**：通过抓包工具（如Fiddler、Charles）或浏览器自带的开发者工具（F12），检查接口请求和响应的数据。如果请求的数据与接口文档不符，通常是前端问题；如果返回的数据与预期不符，则是后端问题12。
- 2. **查看状态码**：接口响应的状态码可以帮助判断问题来源。通常，状态码以4开头的错误是前端问题，以5开头的错误是后端问题，状态码200表示请求成功1。
- 3. **检查数据一致性**：如果接口返回的数据正常，但页面显示不一致或无法显示，通常是后端问题；如果前端显示的数据与后台返回的数据格式不一致，也是后端问题1。
- 4. **日志和错误信息**：查看后台日志和错误信息，确认是否发送了正确的通知或数据。如果后台没有发送正确的通知或数据，通常是后端问题；如果前端没有正确处理接收到的数据，则是前端问题13。
- 5. **代码审查和调试**：通过查看开发代码、日志、浏览器控制台输出等，可以进一步定位问题是出在前端还是后端。这需要测试人员对代码有一定的了解1。

接口测试的基本流程包括以下几个步骤：

- 1. **需求沟通与任务接收**：明确测试内容和截止时间，与相关开发人员沟通接口业务逻辑和需求细节。
- 2. **测试准备阶段**：查看接口文档，确认测试环境，编写测试用例，选择合适的测试工具。
- 3. **测试执行阶段**：使用选定工具进行接口测试，关注请求发送、响应接收和结果验证。查询后台日志和数据库，验证数据的正确性。
- 4. **问题管理与沟通**：及时提报bug并跟踪修复进度，确认问题解决情况。
- 5. **测试报告撰写与通知**：撰写测试报告，包括测试用例数量、bug数量、测试结论等信息

2025/6/4

一、Python

Python 是一种解释型、面向对象的语言

Python是一种**解释型**语言。这意味着Python代码在运行时会被一个解释器逐行解释执行，而不是像编译型语言那样，在程序运行之前先编译成机器码。解释型语言的这种特性使得它们通常更适合快速开发和原型设计，因为开发者可以立即看到代码的运行结果，而不必等待整个程序编译完成。然而，这也意味着解释型语言可能在执行效率上略低于编译型语言。

1、数据类型

类型	描述	说明
数字Number	整数(int)、浮点数(float)、复数(complex)、布尔(bool)	
字符串String	描述文本的一种数据类型	由任意数量的字符组成
列表List	有序的可变序列	eg:[1, 'a']
元组Tuple	有序的不可变序列	eg:(1, 'a')
集合Set	无序的不重复集合	eg:{1, 2, 3}或set([1,2,3])
字典Dictionary	**无序 ** **Key-Value **集合	eg:{'name': 'Alcie'}

- 类型
 - 不可变数据类型：Number、String、Tuple
 - 可变数据类型：List、Set、Dictionary
 - 其他类型：
 - `NoneType`: 表示空值，唯一实例为 `None`
 - 字节 `bytes` 与字节数组 `bytearray`：用于二进制数据处理，eg: `b"python"`

1.1 Number

数字数据类型，如果改变Number类型的值、将重新分配内存空间。

- **int** 整型，是正或负整数，不带小数点。Python3 整型是没有限制大小
- **float** 浮点型，由整数部分与小数部分组成，浮点类型不精确存储，可用科学计数法表示 ($2.5e2 = 2.5 \times 10^2 = 250$)
- **bool** 布尔型，true的整型值是1，false的整型值是0。a = True + 1的值为2
- **complex** (复数) 复数类型，复数由实部 (real) 和虚部 (imag) 构成

1.2 String

字符串类型可以使用单引号、双引号、三个单引号和三个双引号，其中三引号可以多行定义字符串，Python 不支持单字符类型，单字符也在Python也是作为一个字符串使用

- 字符串切片 字符串索引index取值范围：`-len()`到`len()-1`，越界会报错
- 字符串替换 `s = "hello" q = s.replace('l', 'p') => q = "heppo"`
- 字符串查找 `find()`、`index()`、`rfind()`、`rindex()`
 - `find()` `str.find(sub[, start[, end]])`：返回子字符串 `sub` 在原字符串 `str` 中第一次出现的起始索引；若未找到，返回-1
 - `index()` `string.index(value[, start[, end]])` 未找到，返回异常
 - `rfind()`、`rindex()` 返回字符串最后一次出现的索引
- 字符串转大小写 `upper()`、`lower()`、`swapcase()`、`capitalize()`、`istitle()`、`isupper()`、`islower()`
 - `str.swapcase()`：大小写反转
 - `str.capitalize()`：第一个单词首字母大写
 - `str.title()`：每个单词首字母大写
- 字符串去空格
 - `string.strip([characters])`：要删除的前导/尾随字符的一个或多个字符，默认空格、`\n`、`\t`
 - `string.lstrip([characters])`：去掉字符串左边的空格或指定字符
 - `string.rstrip([characters])`：去掉字符串右边的空格或指定字符
- 字符串格式化 推荐使用`format`格式化字符串
- 字符串连接与分割

使用 + 连接字符串，每次操作会重新计算、开辟、释放内存，效率很低，所以推荐使用`join`

- 分割 `split()` eg: `s = 'a-b-c' s.split('-') => ['a', 'b', 'c']`

1.3 List

元素可以重复、可以修改、无数据类型限制、有序的元素集 中括号[]

- 定义 `list1 = ['a', 'b']` 或者 `list1 = list('ab')` # ['a', 'b']
- 搜索 `list1.index('b')` # 1
- 添加 `list1.append('c')` # ['a', 'b', 'c']
- 删除元素 `list1.remove('b')` # ['a', 'c']
- 删除元素 `del list1[1]` # ['a', 'c']
- 删除列表 `del list1` # 删除后不可再用 `list1`
- 列表的截取 (切片) : `str[start: end: step]`

- 正数：左闭右开；负数：左闭右闭

- ```
list1 = list('engli') # ['e', 'n', 'g', 'l', 'i']
切片赋值
list1[5:] = 'hs' # ['e', 'n', 'g', 'l', 'i', 'h', 's']
切片替换
list1[5:] = list('sh!') # ['e', 'n', 'g', 'l', 'i', 's', 'h', '!']
切片删除
list1[-1:] = '' # ['e', 'n', 'g', 'l', 'i', 's', 'h']
负索引操作
list1[-1:-1] = [1, 2, 3] # ['e', 'n', 'g', 'l', 'i', 's', 1, 2, 3, 'h']
```

注：[-1:-1]解释为空切片，在索引前插入

尾部追加：`append()` (用于单元素)、`extend()` (用于多元素)、`+`、`list1[len(list1):]`

- 列表遍历
  - `for i in list1: print(i)` 或者 `for i in range(len(list1)): print(list1[i])`
- `len()`：返回集合中元素个数 eg:`len(list1)`
- `max`、`min`函数：返回集合中的最值 `max(list1)`
- `sorted` 排序：`sorted(iterable[, key=None[, reverse=False]])`
  - 不修改原对象
  - `False`默认升序，`True`表示降序
  - `list1.sort()`：仅适用于列表，直接修改且无返回值

### 1.4 Tuple

**\*\*元素可以重复、不能修改、无数据类型限制、有序的集合\*\*** 小括号 ( )

- 元组运算符

- 乘号\*、加号+

```
t = ('a', 'b')
print((t,) * 2) # (('a', 'b'), ('a', 'b'))
print(t * 2) # ('a', 'b', 'a', 'b')
```

- 将列表转换为元组 `tuple(list)`

- `max min len`

## 1.5 Set

(集合、容器) 无序不重复元素

使用大括号 {} 或 `set()` 函数创建 ( 创建空`set`集合不能用 {}, {} 是创建空字典 )

成员检测、消除重复元素 支持像并集、交集、差集、对称差分等数学运算 `set`集合不能被切片也不能被索引, 除了做集合运算之外, 集合元素可以被添加还有删除

- 定义 `set1 = {'a', 'b', 'a', 'b'}` # {'b', 'a'}
- 添加单个元素 `set1.add('e')` # {'a', 'e', 'b'}
- 添加元素 ( 参数可以是列表、元组、字典等 )

```
set1.update([1,2])
set1.update((1,2))
set1.update({1,2})
set1.update([1,2],[3,5])
```

- 删除指定元素 `set1.discard('e')` 或者 `set1.remove('e')`

区别: `remove`元素不存在会报错, `discard`元素不存在不会报错

- 随机删除一个元素 `set1.pop()` `set1`不为空
- 去重 `list1 = ['a', 'b', 'a']` `set2 = set(list1)` # {'a', 'b'}
- 长度`len()` eg:`len(set1)`
- 清空集合 `set1.clear()`
- 判断元素是否存在 `'a' in set1`
- 集合之间的运算

- 差集 - 或者 **difference()**：代表前者中包含后者中不包含的元素
- 并集 | 或者 **union()**：代表两者中全部元素聚在一起去重后的结果
- 交集 & 或者 **intersection()**：两者中都包含的元素
- 对称差集 ^ 或者 **symmetric\_difference()**：不同时包含于两个集合中的元素

```

set1 = {'a', 'b'}
set2 = {'a', 'e'}
print(set1-set2) # {'b'}
print(set1 | set2) # {'b', 'e', 'a'}
print(set1.union(set2))
print(set1 & set2) # {'a'}
print(set1 ^ set2) # {'b', 'e'}

```

## 1.6字典

字典是一种元素为**key-value**映射类型（即**键值对映射**，其它变成语言中的Map集合）。字典的**key（键）**必须为不可变类型，且**不能重复**，如果键重复、则最后的一个键值对会替换前面的键值对。值可以取任何数据类型。键必须是不可变的，如字符串，数字或元组等，用列表就不行。字典是**不排序**的，所以不能像列表那样切片。如果访问字典中不存在的键，将导致 **KeyError** 出错信息。创建空字典使用 {}

- 字典的定义

```

dic = {} # 创建空字典
stu = {'stu1': 'tree', 'stu2': 'flower'}
print(stu['stu1']) # tree
print(stu.keys()) # dict_keys(['stu1', 'stu2'])
print(stu.values()) # dict_values(['tree', 'flower'])
print(len(stu)) # 2

```

- 字典的遍历 **dict.items()**

```

for k, v in stu.items():
 print(k, v)

```

- 字典的操作

- 更新/修改字典 **stu['stu3'] = 'wind'**
- 删除字典元素 **del stu['stu1']**
- 删除字典 **del stu** 不可再访问**stu**
- 计算元素（键）总数 **len()**

- 转换成字符串 `str(dict)`
- 判断数据类型 `type(elem)`

## 2.库

分为三类：

### 1. 测试框架与工具库（直接支撑测试工作）

- `pytest`：主力测试框架，常用于编写自动化测试用例，配合`pytest-html`生成报告
- `unittest`：在部分遗留项目中维护单元测试
- `selenium`：Web UI自动化测试，配合`WebDriverManager`管理浏览器驱动
- `requests`：接口测试，验证RESTful API功能及性能

### 2. 测试辅助工具库（提升测试效率）

- `mock/unittest.mock`：隔离被测代码的依赖项（如模拟数据库连接）
- `pymysql`：数据库操作库，用于测试数据准备与结果验证
- `allure-pytest`：生成可视化测试报告，增强缺陷定位能力
- `faker`：生成仿真测试数据（如用户注册信息）

### 3. 通用工具库（支持测试脚本开发）

- `pandas`：分析测试日志或性能数据（如解析JMeter输出）
- `openpyxl`：读写Excel测试用例
- `logging`：管理测试脚本的日志记录
- `json/re`：处理API响应及数据清洗

## 二、操作系统

### 1.进程和线程

#### 1.1线程和进程的定义

- 进程（`Process`） 进程是计算机中运行的一个程序的实例。它是操作系统分配资源和调度的基本单位，每个进程都有自己的内存空间、文件描述符和其他资源。
- 特点：
  - 每个进程都有独立的地址空间。
  - 进程之间的通信需要通过进程间通信（`IPC`）机制，例如管道、信号量或消息队列。
  - 进程是重量级的，创建和销毁成本较高。
- 线程（`Thread`）

线程是进程中的一个执行单元，是CPU调度的基本单位。一个进程可以包含多个线程，它们共享进程的资源。

- 特点：
  - 线程之间共享同一个进程的内存空间和资源（例如堆和全局变量）
  - 线程的切换开销比进程小，效率更高
  - 一个线程的崩溃可能导致整个进程的崩溃

1.2 线程和进程的区别

| 比较维度  | 线程                 | 进程                |
|-------|--------------------|-------------------|
| 定义    | 进程中的执行单元           | 程序的实例             |
| 地址空间  | 共享进程的地址空间          | 独立的地址空间           |
| 资源共享  | 共享进程的资源（如内存、文件句柄等） | 进程间不共享资源，需要IPC机制  |
| 创建开销  | 较低，创建速度快           | 较高，需要分配独立的内存和资源   |
| 通信方式  | 通过共享内存直接通信         | 需要使用IPC机制（如管道、队列） |
| 独立性   | 一个线程崩溃可能影响整个进程     | 一个进程崩溃通常不会影响其他进程  |
| 上下文切换 | 开销小，速度快            | 开销大，速度慢           |

1.3 线程和进程的应用场景

- 使用进程的场景：
  - 需要更高的独立性和隔离性，例如运行多个服务
  - 程序之间的相互影响需要最小化
  - 系统级任务，例如启动数据库服务或运行一个单独的守护程序
- 使用线程的场景
  - 同一任务中需要并发执行，例如多线程处理请求
  - 性能要求高且需要频繁切换上下文
  - 程序中需要共享大量数据。

三、数据结构

1.数组

1.1 数组的特点

1.在内存中，数组是一块连续的区域

2.数组需要预留空间

在使用前需要提前申请所占内存的大小，这样不知道需要多大的空间，就预先申请可能会浪费内存空间，即数组空间利用率低 ps：数组的空间在编译阶段就需要进行确定，所以需要提前给出数组空间的大小（在运行阶段是不允许改变的）

3.在数组起始位置处，插入数据和删除数据效率低

插入数据时，待插入位置的元素和它后面的所有元素都需要向后搬移 删除数据时，待删除位置后面的所有元素都需要向前搬移

4.随机访问效率很高，时间复杂度可以达到O(1)

因为数组的内存是连续的，想要访问那个元素，直接从数组的首地址处向后偏移就可以访问到了

**5.数组开辟的空间，在不够使用的时候需要扩容，扩容的话，就会涉及到需要把旧数组中的所有元素向新数组中搬移**

**6.数组的空间是从栈分配的**

### 1.2 数组的优点

随机访问性强，查找速度快，时间复杂度为 $O(1)$

### 1.3 数组的缺点

- 1.头插和头删的效率低，时间复杂度为 $O(N)$
- 2.空间利用率不高
- 3.内存空间要求高，必须有足够的连续的内存空间
- 4.数组空间的大小固定，不能动态拓展

## 2.链表

### 2.1 链表的特点

**1.在内存中，元素的空间可以在任意地方，空间是分散的，不需要连续**

**2.链表中的元素都会两个属性，一个是元素的值，另一个是指针，此指针标记了下一个元素的地址**

每一个数据都会保存下一个数据的内存的地址，通过此地址可以找到下一个数据

**3.查找数据时效率低,时间复杂度为 $O(N)$**

因为链表的空间是分散的，所以不具有随机访问性，如要需要访问某个位置的数据，需要从第一个数据开始找起，依次往后遍历，直到找到待查询的位置，故可能在查找某个元素时，时间复杂度达到 $O(N)$

**4.空间不需要提前指定大小，是动态申请的，根据需求动态的申请和删除内存空间，扩展方便，故空间的利用率较高**

**5.任意位置插入元素和删除元素效率较高，时间复杂度为 $O(1)$**

**6.链表的空间是从堆中分配的**

### 2.2 链表的优点

- 1.任意位置插入元素和删除元素的速度快，时间复杂度为 $O(1)$
- 2.内存利用率高，不会浪费内存
- 3.链表的空间大小不固定，可以动态拓展

### 2.3 链表的缺点

随机访问效率低，时间复杂度为 $O(N)$



3.栈

概念与结构

栈：一种特殊的**线性表**，其只允许在固定的一端进行插入和删除元素操作。进行数据插入和删除操作的一端称为**栈顶**，另一端称为**栈底**。栈中的数据元素遵守**后进先出**LIFO（Last In First Out）的原则。

- **压栈**：栈的插入操作叫做进栈/压栈/入栈，入数据在栈顶。
- **出栈**：栈的删除操作叫做出栈。出数据也在栈顶。

4.队列

概念与结构

概念：只允许在一端进行插入数据操作，在另一端进行删除数据操作的特殊**线性表**，队列具有**先进先出**FIFO(First In First Out)

- **入队列**：进行插入操作的一端称为队尾
- **出队列**：进行删除操作的一端称为队头

四、计网

1.网络分层架构

| OSI/RM ( 理论上的标准 ) | TCP/IP 事实上的标准 |         |
|-------------------|---------------|---------|
| 应用层               | 应用层 ( 应用程序间 ) | HTTP    |
| 表示层               |               |         |
| 会话层               |               |         |
| 传输层               | 传输层 ( 进程间 )   | TCP、UDP |
| 网络层               | 网络层 ( 主机间 )   | IP      |
| 数据链路层             | 链路层 ( 设备间 )   |         |
| 物理层               |               |         |

2.TCP协议

2.1、TCP协议：

位于**传输层**，提供**可靠**的字节流服务。所谓的字节流服务（Byte Stream Service）是指，为了方便传输，将大块数据分割成以**报文段**（segment）为单位的数据包进行管理。而**可靠的传输服务**是指，能够把数据**准确可靠地传给对方**。即TCP 协议为了更容易传送大数据才把数据分割，而且 TCP 协议能够确认数据最终是否送达对方。所以，TCP连接相当于两根管道（一个用于服务器到客户端，一个用于客户端到服务器），管道里面数据传输是通过**字节码**传输，传输是**有序**的，每个字节都是一个一个来传输。

(1)、三次握手

握手过程中使用了 TCP 的标志 ( flag ) —— SYN (synchronize) 和ACK (acknowledgement) 。

- **第一次握手**：建立连接时，客户端A发送SYN包 (  $SYN=j$  ) 到服务器B，并进入SYN\_SEND状态，等待服务器B确认。
- **第二次握手**：服务器B收到SYN包，必须确认客户A的SYN (  $ACK=j+1$  )，同时自己也发送一个SYN包 (  $SYN=k$  )，即SYN+ACK包，此时服务器B进入SYN\_RECV状态。
- **第三次握手**：客户端A收到服务器B的SYN + ACK包，向服务器B发送确认包ACK (  $ACK=k+1$  )，此包发送完毕，完成三次握手。

## (2)、四次挥手

由于TCP连接是全双工的，因此每个方向都必须单独进行关闭。这个原则是当一方完成它的数据发送任务后就能发送一个FIN来终止这个方向的连接。收到一个FIN只意味着这一方向上没有数据流动，一个TCP连接在收到一个FIN后仍能发送数据。先进行关闭的一方将执行主动关闭，而另一方被动关闭。

- 客户端A发送一个FIN，用来关闭客户A到服务器B的数据传送。
- 服务器B收到这个FIN，它发回一个ACK，确认序号为收到的序号加1。
- 服务器B关闭与客户端A的连接，发送一个FIN给客户端A。
- 客户端A发回ACK报文确认，并将确认序号设置为收到序号加1。

**\*\*三次握手和四次挥手：**\*\*在TCP连接中，服务器端的SYN和ACK向客户端发送是一次性发送的，而在断开连接的过程中，B端向A端发送的ACK和FIN是分两次发送的。因为在B端接收到A端的FIN后，B端可能还有数据要传输，所以先发送ACK，等B端处理完自己的事情后就可以发送FIN断开连接了。

## (3)、深入理解TCP连接：

由于TCP是全双工的，因此在每一个方向都必须单独关闭。

这原则是当一方完成它的数据发送任务后就能发送一个FIN来终止这个方向的连接。收到一个FIN只意味着这个方向上没有数据流动，一个TCP连接在接收到一个FIN后仍能发送数据。首先进行关闭的一方将执行主动关闭，而另一方执行被动关闭。TCP协议的连接是全双工连接，一个TCP连接存在双向的读写通道。简单来说，是“先关读，再关写”，总共需要4个阶段。

以客户机发起关闭连接为例：

- 1.服务器读通道关闭；
- 2.客户端写通道关闭；
- 3.客户端读通道关闭；
- 4.服务器写通道关闭。

关闭行为是在发起方数据发送完毕之后，给对方发出一个FIN (finish) 数据段，直到接收到对方发送的FIN,且对方收到了接收确认的ACK之后，双方的数据通信完全结束，过程中每次都需要返回确认数据段ACK

## 3.UDP协议：

无连接协议，也称透明协议，也位于传输层。

#### 4.两者区别：

- 1) TCP提供面向连接的传输，通信前要先建立连接（三次握手机制）；UDP提供无连接的传输，通信前不需要建立连接。
- 2) TCP提供可靠的传输（有序，无差错，不丢失，不重复）；UDP提供不可靠的传输。
- 3) TCP面向字节流的传输，因此它能将信息分割成组，并在接收端将其重组；UDP是面向数据报的传输，没有分组开销。
- 4) TCP提供拥塞控制和流量控制机制；UDP不提供拥塞控制和流量控制机制

#### 5.长连接和短连接

HTTP的长连接和短连接本质上是TCP长连接和短连接。

HTTP属于应用层协议，在传输层使用TCP协议，在网络层使用IP协议。IP协议主要解决网络路由和寻址问题，TCP协议主要解决如何在IP层之上可靠地传递数据包，使得网络上接收端收到发送端所发出的所有包，并且顺序与发送顺序一致。TCP协议是可靠的、面向连接的。

在HTTP/1.0中默认使用短连接。也就是说，客户端和服务端每进行一次HTTP操作，就建立一次连接，任务结束就中断连接。当客户端浏览器访问的某个HTML或其他类型的Web页中包含有其他的Web资源（如JavaScript文件、图像文件、CSS文件等），每遇到这样一个Web资源，浏览器就会重新建立一个HTTP会话。

而从HTTP/1.1起，默认使用长连接，用以保持连接特性。使用长连接的HTTP协议，会在响应头加入这行代码

```
Connection:keep-alive
```

在使用长连接的情况下，当一个网页打开完成后，客户端和服务端之间用于传输HTTP数据的TCP连接不会关闭，客户端再次访问这个服务器时，会继续使用这一条已经建立的连接。Keep-Alive不会永久保持连接，它有一个保持时间，可以在不同的服务器软件（如Apache）中设定这个时间。实现长连接需要客户端和服务端都支持长连接。

HTTP协议的长连接和短连接，实质上是TCP协议的长连接和短连接