#### **Course Overview**

课程概述

Introduction to Computer Systems 1<sup>st</sup> Lecture, Sep 8, 2025

计算机系统导论 第一讲,2025年9月8日

**Instructors** 

Class 1: Chen Xiangqun

Liu Xianhua

**Class 2: Guan Xuetao** 

Class 3: Lu Junlin

教师

1班: 陈向群

刘先华

2班: 管雪涛

3班: 陆俊林

# 主要内容

- 课程起源 🛑
- ■课程规划
- ■五个有趣的现实问题
- ■课程主体内容
- 注意事项

# 课程起源

#### ■ 创立:

- 卡耐基梅隆大学计算机科学学院创立
- 全球超过180所大学采用了该课程教材、设立了相同或类似的课程
- 特点:注重实践(程序员视角)、强 调对系统的理解

#### ■发展

2012年,北大信息科学技术学院与 卡耐基梅隆大学计算机科学学院联合 对该课程进行升级,并正式引入国内



# 合作建设课程



# 小班教学的启动

- 2010-2011 学年,本科班级规模的初步统计
  - 20 人以下的班级占所有本科课程的比例仅为3.8%, 100 人以上的课程约占27.2%(进一步统计表明, 200 人以上的班级占4%)
  - 在全校153 个20 人以下的小班中,大部分是外国语学院课程,大约占67%,其他为公共英语课程
  - 这表明, 当时在绝大多数院系中小班教学很少开展

	20人以下	20~39人	40~49人	50~99人	100人以上	合计
课程数	153	1387	186	1205	1093	4024
百分比	3.8%	34.5%	4.6%	29.9%	27.2%	100%

# 北京大学本科生"研讨型小班教学"试点

#### ■ 2012年秋开展第一批试点

■ 五个学院,六门必修基础课

信息科学技术学院	"计算机系统导论"				
数学科学学院	"数学分析"、"抽象代数"				
物理学院	"量子力学"				
化学与分子工程学院	"无机化学"				
生命科学学院	"生物化学"				

■ 2013年春, 信息学院增设小班课"算法分析与设计"

# 主要内容

- ■课程起源
- 课程规划 🛑
- ■五个有趣的现实问题
- ■课程主体内容
- 注意事项

# 本课程的教学方式

- 研讨型教学的两种主要方式
  - 第一种, 一学期由一个教师面对一个小班的学生
  - 第二种, 大班讲授课教学同时辅以小班研讨课

- 本课程采用上面第二种方式
  - 每周两次,大班授课
  - 每周一次、小班研讨

# 课程安排

周次	日期	大班课	主题	日期	小班课	日期	大班课	主题	LAB
	周一	5~6节		周三	10~11节	周四	5~6节		
第1周	9月8日	1	Overview	9月10日	1	9月11日	2	Bits and Bytes/Integers	L1 data (周四)
第2周	9月15日	3	Floating Point	9月17日	2	9月18日	4	Machine Prog: Basics	
第3周	9月22日	5	Machine Prog: Control	9月24日	3	9月25日	6	Machine Prog: Procedures	L2 bomb (周一)
第4周	9月29日	7	Machine Prog: Data	10月1日	国庆放假	10月2日	国庆放假		
第5周	10月6日	国庆放假		10月8日	国庆放假	10月9日	8	Machine Prog: Advanced	L3 attack (周四)
第6周	10月13日	9	阶段测验1 (第1~8课)	10月15日	4	10月16日	10	Processor Arch: ISA&Logic	
第7周	10月20日	11	Processor Arch: Sequential	10月22日	5	10月23日	12	Processor Arch: Pipelined	L4 arch (周一)
第8周	10月27日	13	The Memory Hierarchy	10月29日	6	10月30日	14	Cache Memories	L5 cache (周四)
第9周	11月3日	15	Program optimization	11月5日	7	11月6日	16	Linking	
第10周	11月10日	17	ECF: Exceptions & Processes	11月12日	8	11月13日	18	ECF: Signals & Nonlocal Jumps	L6 tsh (周四)
第11周	11月17日	19	阶段测验2 (第10~18课)	11月19日	9	11月20日	20	System Level I/O	
第12周	11月24日	21	Virtual Memory: Concepts	11月26日	10	11月27日	22	专题讲座	
第13周	12月1日	23	Virtual Memory: Systems	12月3日	11	12月4日	24	Dynamic Memory Allocation	L7 malloc (周四)
第14周	12月8日	25	Network Programming I	12月10日	12	12月11日	26	Network Programming II	L8 proxy (周四)
第15周	12月15日	27	LAB测验 (L1~L7)	12月17日	13	12月18日	28	Concurrent Programming	
第16周	12月22日	29	Synchronization: Basic	12月24日	14	12月25日	30	Synchronization: Advanced	
考试周	12月29日		期末考试 (周一下午)						

注: 教学团队可能会根据实际教学情况进行适度调整

# 大班课程安排

- 上半学期的主体内容
  - 大致覆盖教材第一部分(Part I),即第2~6章
  - 2. 信息的表示和处理
  - 3. 程序的机器级表示
  - 4. 处理器体系结构
  - 5. 优化程序性能
  - 6. 存储器层级结构

# 大班课程安排

- 下半学期的主体内容
  - 大致覆盖教材第二、三部分(Part II/III), 即第7~12章
  - 7. 链接
  - 8. 异常控制流
  - 9. 虚拟内存
  - 10. 系统级I/O
  - 11. 网络编程
  - 12. 并发编程



Introduction to Computer Systems, Peking University 课程特点: 大班教学和小班研讨结合

# 实验题系统

#### 课程特点: 学生在指定系统上完成实验题

#### ■ 大型特色实验题

- 从实际问题出发
- 具有很强的趣味性
- 平均每两周完成一个



#### ■ 实验题智能评价系统

- 自动根据性能、时间、提交次数等对学生提交的实验题进行评分
- 实时公开发布所有同学完成情况并分步分题进行比对,鼓励学生对实验的钻研

## 主要内容

- ■课程起源
- ■课程规划
- 五个有趣的现实问题 ←
- ■课程主体内容
- 注意事项

#### 本课程关注的问题和目标

#### ■ 本课程关注的问题:

- 计算机抽象概念与实际计算机系统之间的差异
- 计算机抽象概念在实际计算机系统上的实现方式

#### ■ 本课程的目标:

- 为初入计算机专业的学生建立计算机系统的整体知识框架
- 训练学生养成良好的编程习惯,进而具备更为高效的编程能力,尤其是提高程序的性能、可移植性和健壮性等方面
- 为学生后续学习编译、网络、操作系统、计算机体系结构等专业课程奠定基础

#### 本课程独特的视角

■ 本课程是从编程者角度出发,描述计算机系统如何执行程序、存储信息和通信

- 涵盖计算机系统从上到下的多个层次,包括:
  - 机器语言及其如何通过编译器优化生成
  - 程序性能评估和优化
  - 存储结构组织和管理
  - 网络技术和协议
  - 并行计算的相关知识

# 问题1:整型不是整数,浮点型不是实数 Ints are not Integers, Floats are not Reals

- 例1.1: x<sup>2</sup> ≥ 0永远成立吗?
  - 如果 x 是浮点型, 成立
  - 如果 x 是整型
    - 40000 \* 40000 → 1600000000
    - 50000 \* 50000 → 负数,因为整型有上界溢出
- 例1.2: 是否满足结合律 (x + y) + z = x + (y + z)?
  - 如果x, y, z是整型,满足结合律
  - 如果x, y, z是浮点型
    - $(1e20 + -1e20) + 3.14 \rightarrow 3.14$
    - 1e20 + (-1e20 + 3.14) → 0, 因为浮点数精度不同不满足结合律

## 计算机系统中的算术 # 数学中的算术(1/2)

#### ■ 整数性质

- 交换律: a+b = b+a
- 结合律: (a+b)+c=a+(b+c)
- 分配律: a·(b+c)=a·b + a·c
- 整型运算满足以上性质

#### ■ 实数性质

- 单调性: if a ≥ b, c ≥ 0, then (a+c) ≥ (b+c)
- 浮点型运算满足单调性

## 计算机系统中的算术 ≠ 数学中的算术(2/2)

#### ■ 有些性质在计算机系统中并不成立

- 计算机系统只能表示"**有限大小的数"**: 溢出问题 (例1.1)
- 浮点型不满足结合律: **舍入操作会造成精度误差** (例1.2)
- 需要记住计算机中不同数据类型所满足的数学性质
- 对编译器和科学计算程序员尤为重要: 因为缺少一些数学 性质会使得解决某些简单问题变得麻烦。

#### ■ 例1.3:

■ 两个整型a和b是否相等: a == b 🙂



■ 两个浮点型a和b是否相等: a == b



- 因为两个数精度可能不同
- 正确方法——作差取绝对值 fabs (a-b)<= epsilon, (epsilon是很小的数,如0.00001)

# 问题2: 了解汇编(1/4)

#### You've Got to Know Assembly

可能你永远都不会去写汇编程序,但是.....

有助于了解机器层面的程序执行模型

- 帮助查找底层实现相关的程序错误(bug)
  - **例2.1**: 比较整型(int)、无符号整型(unsigned int)
  - d = -1 < TOTAL=12, 理应输出small, 但结果却是large
    - sizeof()的返回值是unsigned int;
    - if语句作比较时,编译器认为-1是unsigned int (很大的整数)
  - 通过底层汇编代码/目标程序文件(二进制文件)查看 d 的

数值

```
int array[] = {1,2,3};
#define TOTAL sizeof(array) /* unsigned int */
void main() {
   int d = -1;
   if (d <= TOTAL)
       printf("small\n");
   else printf("large\n");
}</pre>
```

# 问题2: 了解汇编(2/4)

#### You've Got to Know Assembly

#### ■ 程序性能调优

- **例2.2**:尝试不同代码写法,分析比较不同的底层汇编代码效率
- 两个程序似乎有相同的行为。但是fun2的效率会更高
- 通过底层代码可以看出,fun1需要6次存储器引用,而fun2只需3次

```
void fun1(int *x, int *y)
{
    *x += *y;
    *x += *y;
}
```

```
void fun2(int *x, int *y)
{
    *x += 2* (*y);
}
```

# 问题2: 了解汇编(3/4)

#### You've Got to Know Assembly

- 系统软件或嵌入式软件开发
  - 例如系统软件工程师往往会要求写小段汇编代码
  - **例2.3**: 把小段汇编代码加入C代码,来访问硬件(处理器)上的周期计数器(cycle counter)。

```
static unsigned cyc_hi = 0;
static unsigned cyc_lo = 0;

/* Set *hi and *lo to the high and low order bits
  of the cycle counter.

*/
void access_counter(unsigned *hi, unsigned *lo)
{
    asm("rdtsc; movl %%edx,%0; movl %%eax,%1"
        : "=r" (*hi), "=r" (*lo)
        :
        : "%edx", "%eax");
}
```

### 问题2: 了解汇编(4/4)

#### You've Got to Know Assembly

- 防范恶意软件或分析第三方软件的安全性
  - 分析没有源代码的软件时,需要进行反汇编
  - 常见的安全漏洞包括:缓冲区溢出、内存泄露、非 授权内存写入等
  - 对反汇编得到的代码进行**静态分析**,是一种找到已 知安全漏洞代码的有效手段
  - 例2.4: 定位 gets() 这样不安全函数对应的汇编代码

```
void main{}
{
    char buf[1024];
    gets(buf);
    /*用户输入不做限制,缓冲区溢出*/
}
```

```
#define BUFSIZE 1024
void main{}
{
    char buf[BUFSIZE];
    fgets(buf, BUFSIZE, stdin);
    /*限制输入大小的参数*/
}
```

# 问题3:内存对程序性能的影响至关重要 Memory Matters Random Access Memory Is 内存是有限的 an Unphysical Abstraction

- 必须合理地分配和管理内存
- 很多程序受限于内存

#### ■ 内存引用错误尤为严重

■ 错误的危害因时间、空间而异

#### ■ 内存性能并不是始终如一的

- 高速缓存和虚拟内存极大地影响程序性能
- 根据存储系统的特点,可以对程序进行调优(见问题4)

# 内存引用错误(1/3)

```
typedef struct {
  int a[2];
  double d;
} struct_t;

double fun(int i) {
  volatile struct_t s;
  s.d = 3.14;
  s.a[i] = 1073741824; /* Possibly out of bounds */
  return s.d;
}
```

```
fun(0) → 3.14
fun(1) → 3.14
fun(2) → 3.1399998664856
fun(3) → 2.00000061035156
fun(4) → 3.14
fun(6) → segmentation fault
```

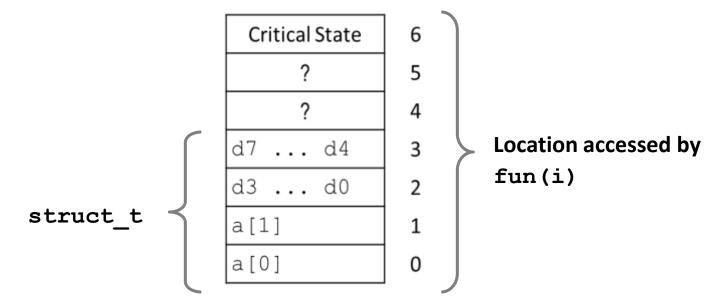
Result is system specific

# 内存引用错误(2/3)

```
typedef struct {
  int a[2];
  double d;
} struct_t;
```

```
fun(0) → 3.14
fun(1) → 3.14
fun(2) → 3.1399998664856
fun(3) → 2.00000061035156
fun(4) → 3.14
fun(6) → segmentation fault
```

#### **Explanation:**



# 内存引用错误(3/3)

- C和 C++ 并没有提供对此类错误的防范机制, 比如:
  - 数组越界错误
  - 指针错误
  - 滥用 malloc/free 函数

#### ■ 应对措施

- 用其他语言编程,例如 Java, Ruby, Python, ML
- 使用工具来检测此类内存错误

# 问题4: 算法性能分析结果 ≠ 实际程序性能 There's more to performance than asymptotic complexity

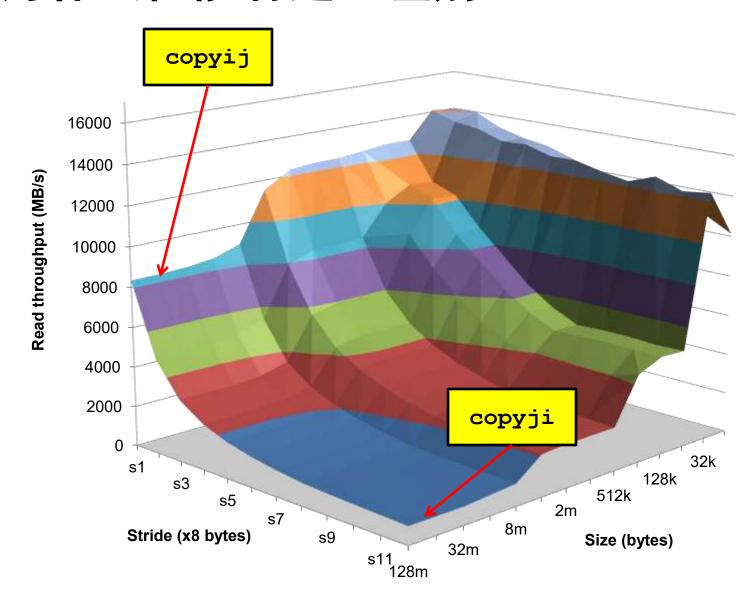
- 代码写的好坏与否,可能导致程序性能的数量级差别
- 程序性能优化有多个层面
  - 算法,数据表达,过程,循环
- 只有理解了系统实现才能做到有效优化
  - 衡量程序性能的指标: 执行时间、内存占用、能耗等。
  - 了解程序的编译、执行过程中的细节,如内存访问模式
    - 例:内存访问模式影响程序性能

# 内存性能影响程序性能

2.0 GHz Intel Core i7 Haswell

- 内存是分层组织的
- 程序性能取决于内存访问模式
  - 例如:如何访问内存中的二维数组、多维数组

# 为什么性能有这些差别



# 问题5: 计算机网络环境下的新问题 Computers do more than execute programs

- 计算机需要输入和输出数据
  - 程序执行前,需要输入数据
  - 程序执行后,需要输出结果
  - 在网络环境下,数据输入来源
    - 本地磁盘
    - 网络中别的计算机。例如,利用上传数据到服务器, 利用服务器的超强计算能力做仿真实验
- I/O 系统对程序稳定性和性能至关重要
  - 如果缺少I/O异常处理能力,就会出现程序运行错误

# 问题5: 计算机网络环境下的新问题 Computers do more than execute programs

- 如何保证<mark>网络中数据的正确性/可靠性</mark>(当计算机 从网络中别的机器获得数据时)
- 不同计算机引起的并发操作相互干扰
  - 如果计算机之间没有协作(并发控制),则会导致 网络中服务器上数据库"更新丢失"错误

例5.1: 网上商店仓库某产品存量100

- 入库业务员读取库存,进货50,更新库存
- 出库业务员读取库存,出货40,更新库存
- 若上述读取库存操作同时发生,则更新后库存可能 为150或60,导致"更新丢失"错误

# 主要内容

- ■课程起源
- ■课程规划
- ■五个有趣的现实问题
- 课程主体内容 ←
- 注意事项

# 课程主体内容

- ① 程序与数据
- ② 处理器体系结构
- ③ 程序性能
- 分级存储器体系
- ⑤ 异常控制流
- 6 虚拟内存
- ⑦ 网络、并发

**Programs and Data** 

**Processor Architecture** 

**Performance** 

The Memory Hierarchy

**Exceptional Control Flow** 

**Virtual Memory** 

**Networking, and Concurrency** 





# 一、程序与数据 Programs and Data (1/2)

#### ■ 主要知识点

- bits operations, arithmetic, assembly language programs
- representation of C control and data structures

#### ■ 涉及领域

architecture and compilers

#### ■ 对应的实验题 (Labs)

■ L1 (data lab): Manipulating bits. 位级数据操作实验

在严格限制操作类型的前提下,通过编程解决一系列"难题",实现各种"简单"的逻辑和算术功能。

该实验可以帮助学生理解各种数据类型的位一级的表达方式, 以及位一级的数据操作的实际行为,同时,加深学生对二进制和硬件指令的理解。

### 一、程序与数据

### Programs and Data (2/2)

■ L2 (bomb lab): Defusing a binary bomb. **拆解二进制炸弹实验** "二进制炸弹"是一个趣称,该程序为二进制可执行程序; 拆解过程共分为6个关卡,需要学生分别输入6次正确的数据来进行

拆解,如果任何一次数据错误,则会引爆炸弹,导致拆解失败。

该实验可以帮助学生理解高级语言是如何编译成汇编语言的, 并且,在实验过程中,加深了学生对于数据在内存中的存储方式, 以及数据、指针和指令等各种知识点之间的关联和理解。

■ L3 (attack lab): Hacking a buffer bomb. 缓冲区溢出实验

缓冲区溢出是操作系统和网络服务器的一种常见安全隐患。本实验通过模拟缓冲区溢出攻击,达到修改程序运行时行为的目的,来帮助学生理解栈的组织方式和重要性,以及缓冲区溢出的本质原理,同时增强学生对于计算机系统的安全防范意识。

## 二、处理器体系结构 和 程序性能 Processor Architecture & Performance

#### ■ 主要知识点

- Instruction Set Architecture
- sequential and pipeline processors
- co-optimization (control and data)
- measuring time on a computer

#### ■ 涉及领域

architecture, compilers, and OS

#### ■ 对应的实验题 (Labs)

■ L4 (arch lab): optimizing a pipelined processor and a benchmark program 处理器结构实验

本实验需要优化一个流水线处理器和一个评测程序,使得程序在处理器上运行时的性能尽可能好。

该实验帮助学生更好地理解处理器的体系结构,并通过程序实践使得 学生能够更好地掌握和应用优化程序性能的各种方法。

# 三、分级存储器体系 The Memory Hierarchy

#### ■ 主要知识点

- memory technology
- memory hierarchy
- caches, disks, locality

#### ■ 涉及领域

architecture and OS

#### ■ 对应的实验题 (Labs)

L5 (cache lab): Building a cache simulator and optimizing for locality.

#### 性能优化实验

本实验需要优化两个矩阵算法的变换和计算,以获得尽可能好的应 用程序性能。

本实验帮助学生更好地理解高速缓存的特性和重要性,并通过程序实践增强学生对于底层程序优化的认识。

## 四、异常控制流 Exceptional Control Flow

#### ■ 主要知识点

- hardware exceptions, processes, process control
- Unix signals, nonlocal jumps

#### ■ 涉及领域

compilers, OS, and architecture

#### ■ 对应的实验题 (Labs)

■ L6 (tsh lab): Writing your own Unix shell. 定制shell程序实验 本实验需要实现一个简单的shell程序,该程序需要包括作业 控制,如ctrl-c和ctrl-z等按键的处理,前台、后台等方式的实现。

本实验帮助学生理解应用程序级别如何实现并行,并通过程序实践增强学生对于进程控制、信号、信号处理等内容的认识。

# 五、虚拟内存 Virtual Memory

#### ■ 主要知识点

- virtual memory
- address translation
- dynamic storage allocation

#### ■ 涉及领域

architecture and OS

#### ■ 对应的实验题 (Labs)

■ L7 (malloc lab): Writing malloc package. **动态内存管理实验** 本实验需要实现一个动态内存管理器,包括malloc、free和

realloc接口函数。

该实验帮助学生理解数据布局和组织,并要求学生权衡不同 实现方案的空间和时间的性能。

## 六、网络和并发 Networking, and Concurrency

#### ■ 主要知识点

- high level and low-level I/O, network programming
- Internet services, Web servers
- concurrency, concurrent server design, threads
- I/O multiplexing with select

#### ■ 涉及领域

networking, OS, and architecture

#### ■ 对应的实验题 (Labs)

■ L8 (proxylab): Writing your own Web proxy. Web代理实验 本实验需要实现一个Web代理服务,即当Web浏览器希望访问Web服务器上的页面时,其实际上是从代理服务器上获取数据。 该实验帮助学生理解网络程序设计和HTTP协议的基本原理,并让学生在实践中理解和掌握并发和同步这两个关键的基本概念。

### 实验题(LAB)

L1	Datalab	位级数据操作实验
L2	Bomblab	拆解二进制炸弹实验
L3	Attacklab	缓冲区溢出实验
L4	Archlab	处理器结构实验
L5	Cachelab	性能优化实验
L6	Tshlab	定制shell程序实验
L7	Malloclab	动态内存管理实验
L8	Proxylab	Web代理实验

#### ■ 说明:

- 使用Autolab下载和提交,注意提交版本数量有限制(通常16个)
- 发布时间通常为对应的大班课后
- 截止时间通常为14天后的23:59
- 具体要求以每个LAB的发布说明为准
- 第一次小班课上会讲解LAB相关的基本操作

### 每个实验必须独立完成

- 每次LAB都有可能抽查代码重合度,对比对象包括本次作业、往年作业和网上代码
- 如果发现抄袭,根据严重程度,可能的后果包括但不限于:
  - 本次LAB 0分
  - 全部LAB 0分
  - 本课程不及格
- 提供代码的学生同样处罚

### 主要内容

- ■课程起源
- ■课程规划
- ■五个有趣的现实问题
- ■课程主体内容
- 注意事项 🛑

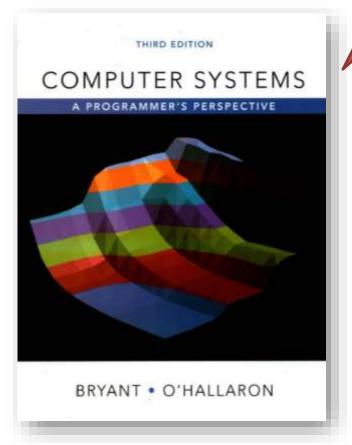
### 课程主页

### http://course.pku.edu.cn

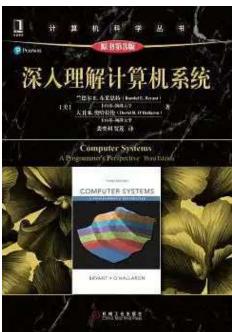


### 课程教材

- Computer Systems: A Programmer's Perspective(3<sup>rd</sup> Edition) 深入理解计算机系统(第3版)
- 英文版作者: (美)Randal E.Bryant / David O'Hallaron



#### 教材第3版



这些是第2版





### 成绩评定占比

■ 期末考试: 35分

■ 阶段测验1: 10分

■ 阶段测验2: 10分

■ LAB测验: 10分

■ LAB: 20分

■ 小班评分: 15分

■ 大班评分: 0~5分 (附加分, 计入总分后不超过100分)

注: 教学团队可能会根据实际教学情况进行适度调整

### 需要注意的问题

Q: 为什么教学网的小班和安排的不一致?

A: 根据往年情况,开学前几周,教学网选课名单可能会不稳定,使用会有不便,补选结束就可正常使用。

Q: 小班是怎么安排的?

A: 小班不用选课,由教师统一安排分配,预计周三会在教学网公布分班名单。根据班号到指定教室上课,不可自行换班。

Q: 如果小班分班名单里没有怎么办?

A: 少数同学可能会因为补选等原因,没有出现在小班分班名单里。首先请随时关注教学网的更新通知,如果课前还没有分到班,可以在某个小班先参与,待选课最终确定。 后,小班名单也会最终确定。

