

# Python 进阶

- 模块，包，程序
- 系统操作
- 算法基础





# 大纲

- 模块，包，程序(module, packages, program)
- 系统操作( File I/O, Systems)
- 算法基础(Complexity and BigO,  
• Divide & Conquer, Sorting)



# 程序，功能的组合

## 第 5 章

### Python盒子：模块、包和程序

#### Python 语言及其应用

Introducing Python



#### 5.3 模块和import语句

继续进入下一个阶段：在多个文件之间创建和使用 Python 代码。一个模块仅仅是 Python 代码的一个文件。

本书的内容按照这样的层次组织：单词、句子、段落以及章。否则，超过一两页后就没有很好的可读性了。代码也有类似的自底向上的组织层次：数据类型类似于单词，语句类似于句子，函数类似于段落，模块类似于章。以此类推，当我说某个内容会在第 8 章中说明时，就像是在其他模块中引用代码。

引用其他模块的代码时使用 `import` 语句，被引用模块中的代码和变量对该程序可见。

继续进入下一个阶段：在多个文件之间创建和使用 Python 代码。一个模块仅仅是 Python 代码的一个文件。

- 数据类型 像 单词
- 语句 像 句子
- 函数 像 段落
- 包 像 章节

```
sound/  
    __init__.py  
    formats/  
        __init__.py  
        wavread.py  
        wavwrite.py  
        aiffread.py  
        aiffwrite.py  
        aread.py  
        auwrite.py  
    ...  
effects/  
    __init__.py  
    echo.py  
    surround.py  
    reverse.py  
    ...  
filters/  
    __init__.py  
    equalizer.py  
    vocoder.py  
    karaoke.py
```



## 系统操作

- 文件，目录
- 程序，进程
- 日期 和 时间



# Data Scientist Interview

- Resume
- Machine Learning
- Probability and Statistics
- Algorithm and Coding
- SQL
- Case Study
- Behavior Question



# Algorithm and Coding

- Big O, Time Complexity, Space Complexity
- Searching and Sorting
- Array, List, String, Set, Dictionary
- Divide and Conquer
- Easy to Medium
- Advanced:
  - Various Data Structure
  - Medium



# 算法基础

- 什么是算法
- 如何评估算法
- 算法入门



## 算法 Algorithms

- 1)  $x > 1$ , 求  $x$  的平方根  $y$ ,  $0 < y < x$ ,  
设 Low 为 0, High 为  $x$
  - 2) 假设 **Guess** 是  $(\text{Low} + \text{High}) / 2$ , 如果 **Guess** 的平方非常接近  $x$ , 那么  $y = g$
  - 3) 若,  $g * g < x$ , **L** 设定为 **Guess**, 然后重复第二步
  - 4) 否则,  $g * g > x$ , **H** 设定为 **Guess**, 然后重复第二步
- 按步骤, 告诉计算机解决问题的方法



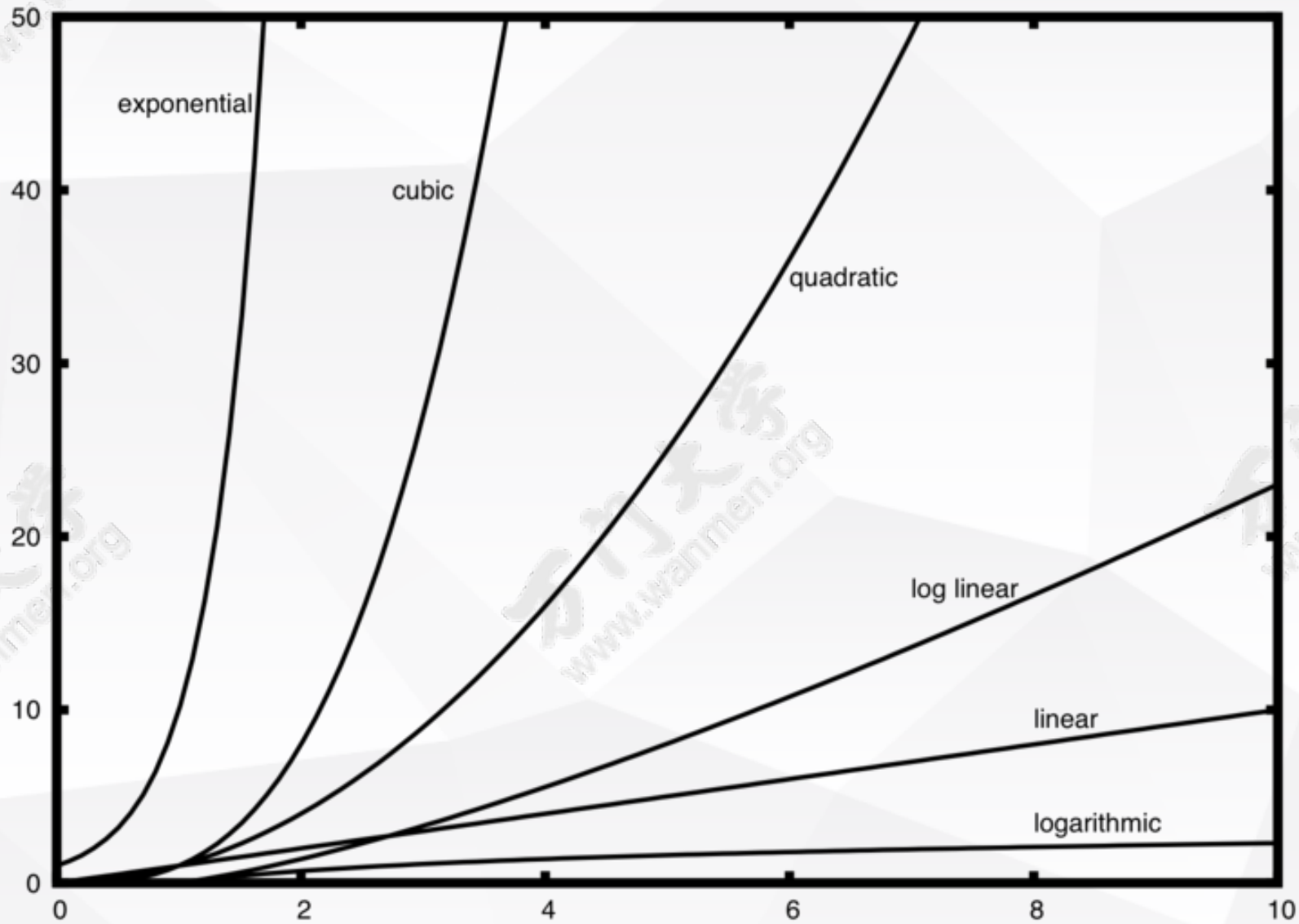


## 算法就是解决问题

- 问题是什么 Problem
- 我们有什么 Input
- 我们想要得到什么 Output
- 尝试最简单的方法 Simple Solution
- 看看如何改进 Develop Incrementally



# Algorithm Analysis





## Big O

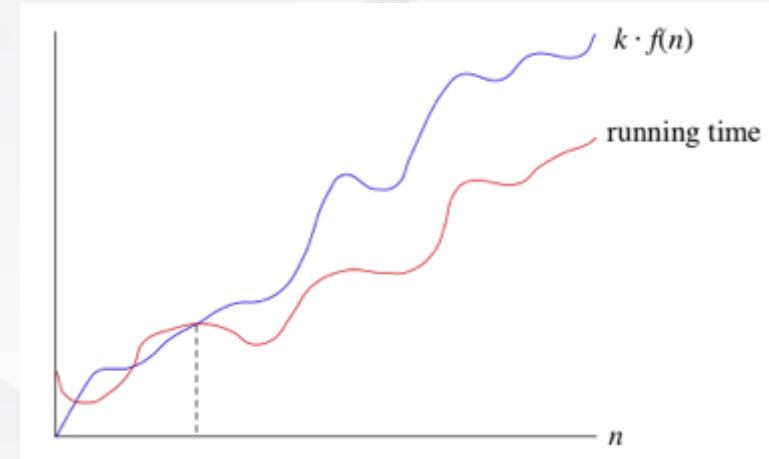
---

- 描述算法性能及复杂度的注解
- $O(1)$ ,  $O(\log n)$ ,  $O(n)$ ,  $O(n \log n)$ ,  $O(n^2)$ ,  $O(2^n)$



# Big Oh Notation

- **Big-O notation**
- We use  $\Theta(n)$  notation to asymptotically bound the growth of a running time to within constant factors above and below. Sometimes we want to bound from only above.
- Although the worst-case running time of binary search is  $\Theta(\lg n)$ , it would be incorrect to say that binary search runs in  $\Theta(\lg n)$  time in all cases.
- The running time of binary search is never worse than  $\Theta(\lg n)$ , but it's sometimes better.





# Notation Summary

notation	provides	example	shorthand for	used to
<b>Big Theta</b>	asymptotic order of growth	$\Theta(N^2)$	$\frac{1}{2} N^2$ $10 N^2$ $5 N^2 + 22 N \log N + 3N$ $\vdots$	classify algorithms
<b>Big Oh</b>	$\Theta(N^2)$ and smaller	$O(N^2)$	$10 N^2$ $100 N$ $22 N \log N + 3 N$ $\vdots$	develop upper bounds
<b>Big Omega</b>	$\Theta(N^2)$ and larger	$\Omega(N^2)$	$\frac{1}{2} N^2$ $N^5$ $N^3 + 22 N \log N + 3 N$ $\vdots$	develop lower bounds





# Master Theorem

The Master Theorem applies to recurrences of the following form:

$$T(n) = aT(n/b) + f(n)$$

where  $a \geq 1$  and  $b > 1$  are constants and  $f(n)$  is an asymptotically positive function.

There are 3 cases:

1. If  $f(n) = O(n^{\log_b a - \epsilon})$  for some constant  $\epsilon > 0$ , then  $T(n) = \Theta(n^{\log_b a})$ .
2. If  $f(n) = \Theta(n^{\log_b a} \log^k n)$  with  $k \geq 0$ , then  $T(n) = \Theta(n^{\log_b a} \log^{k+1} n)$ .
3. If  $f(n) = \Omega(n^{\log_b a + \epsilon})$  with  $\epsilon > 0$ , and  $f(n)$  satisfies the regularity condition, then  $T(n) = \Theta(f(n))$ .  
Regularity condition:  $af(n/b) \leq cf(n)$  for some constant  $c < 1$  and all sufficiently large  $n$ .



# Master Theorem

$$T(n) = 3T(n/2) + n^2 \implies T(n) = \Theta(n^2) \text{ (Case 3)}$$

$$T(n) = 4T(n/2) + n^2 \implies T(n) = \Theta(n^2 \log n) \text{ (Case 2)}$$

$$T(n) = T(n/2) + 2^n \implies \Theta(2^n) \text{ (Case 3)}$$

$$T(n) = 16T(n/4) + n \implies T(n) = \Theta(n^2) \text{ (Case 1)}$$

$$T(n) = 2T(n/2) + n \log n \implies T(n) = n \log^2 n \text{ (Case 2)}$$

[https://math.dartmouth.edu/archive/m19w03/public\\_html/Section5-2.pdf](https://math.dartmouth.edu/archive/m19w03/public_html/Section5-2.pdf)

<http://www.cs.cornell.edu/courses/cs3110/2011sp/lectures/lec19-master/mm-proof.pdf>



## 排序

---

- Bubble Sort
- Insertion Sort
- Merge Sort
- Quick Sort





# Sort and Search

- Sort
- Binary Search
- Divide and Conquer
- Two Pointers
- Sliding Window
- Others
- Greedy
- Dynamic Programming \*



# Coding Time

[beijing@dataapplab.com](mailto:beijing@dataapplab.com)