

A low-angle, upward-looking photograph of several modern skyscrapers. The buildings feature glass facades and white structural elements, creating a strong sense of height and architectural scale. The sky is a clear, vibrant blue. A dark green horizontal band is superimposed across the middle of the image, containing the chapter title.

# 第六章

# 优化算法



# 优化的概念



湖北大学  
HUBEI UNIVERSITY

- **优化 (optimization)**
  - ✓ 从一组选项（解）中选出最佳选项（最优解）



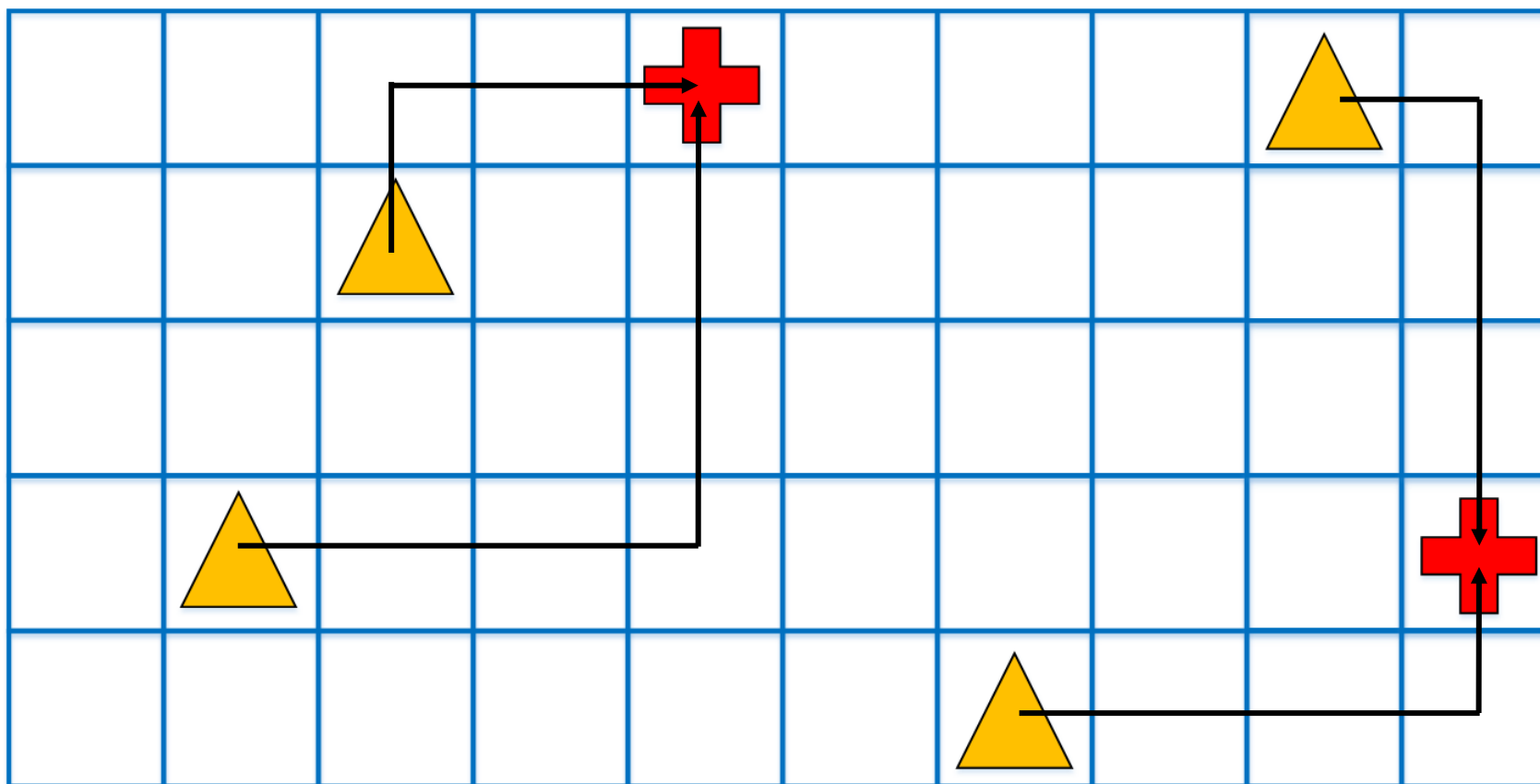
# 爬山算法 (hill climbing)



湖北大学  
HUBEI UNIVERSITY

## • 医院建造问题

- ✓ 在下图中建造2所医院
- ✓ 如何选取建造的位置，使得4间房子到医院的距离之和最短



曼哈顿距离之和=  
 $3 + 6 + 4 + 4 = 17$



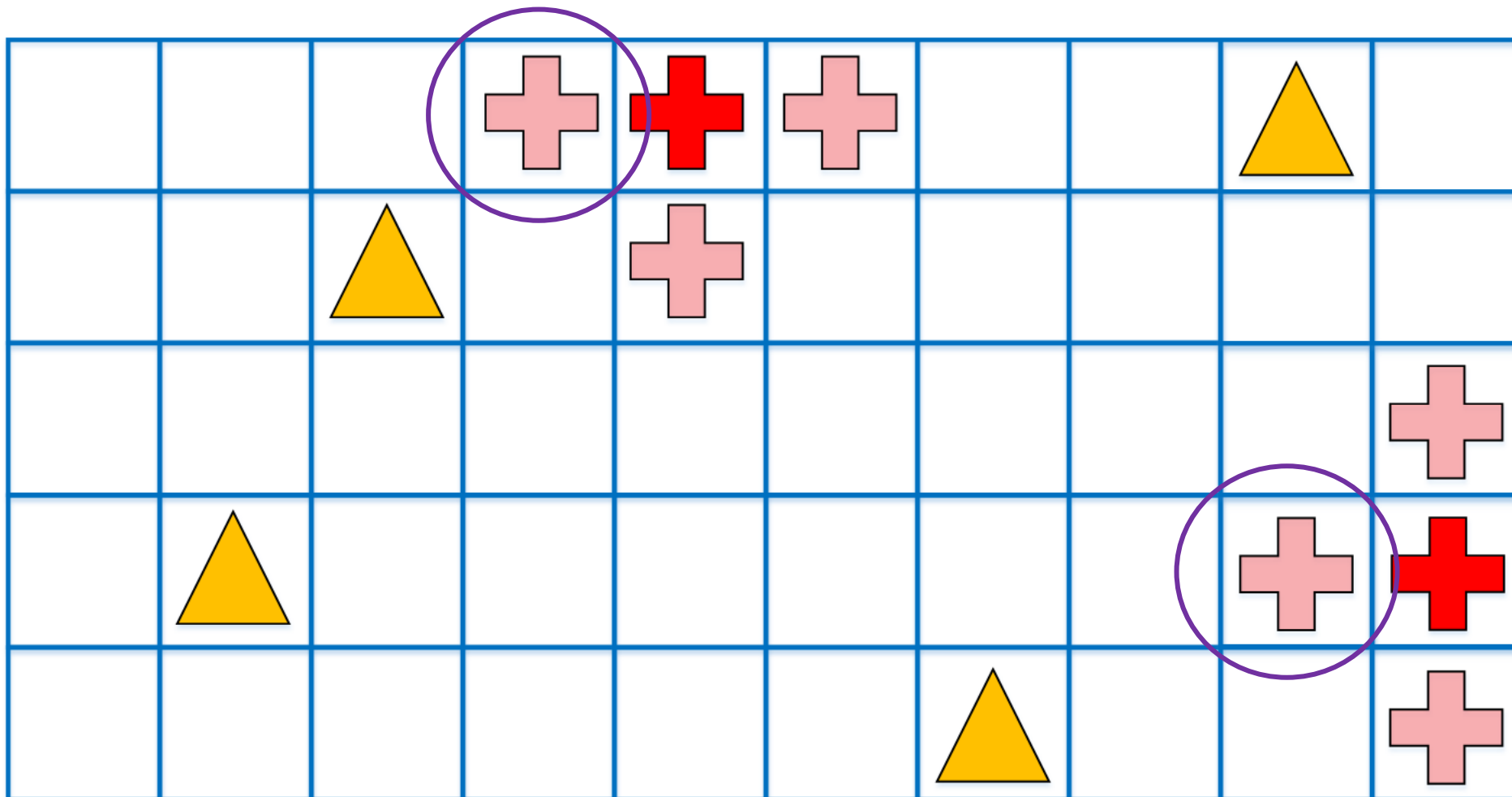
# 爬山算法 (hill climbing)



湖北大学  
HUBEI UNIVERSITY

- 医院建造问题

- ✓ 在医院当前位置的**所有相邻位置**中，选取一个最优的位置





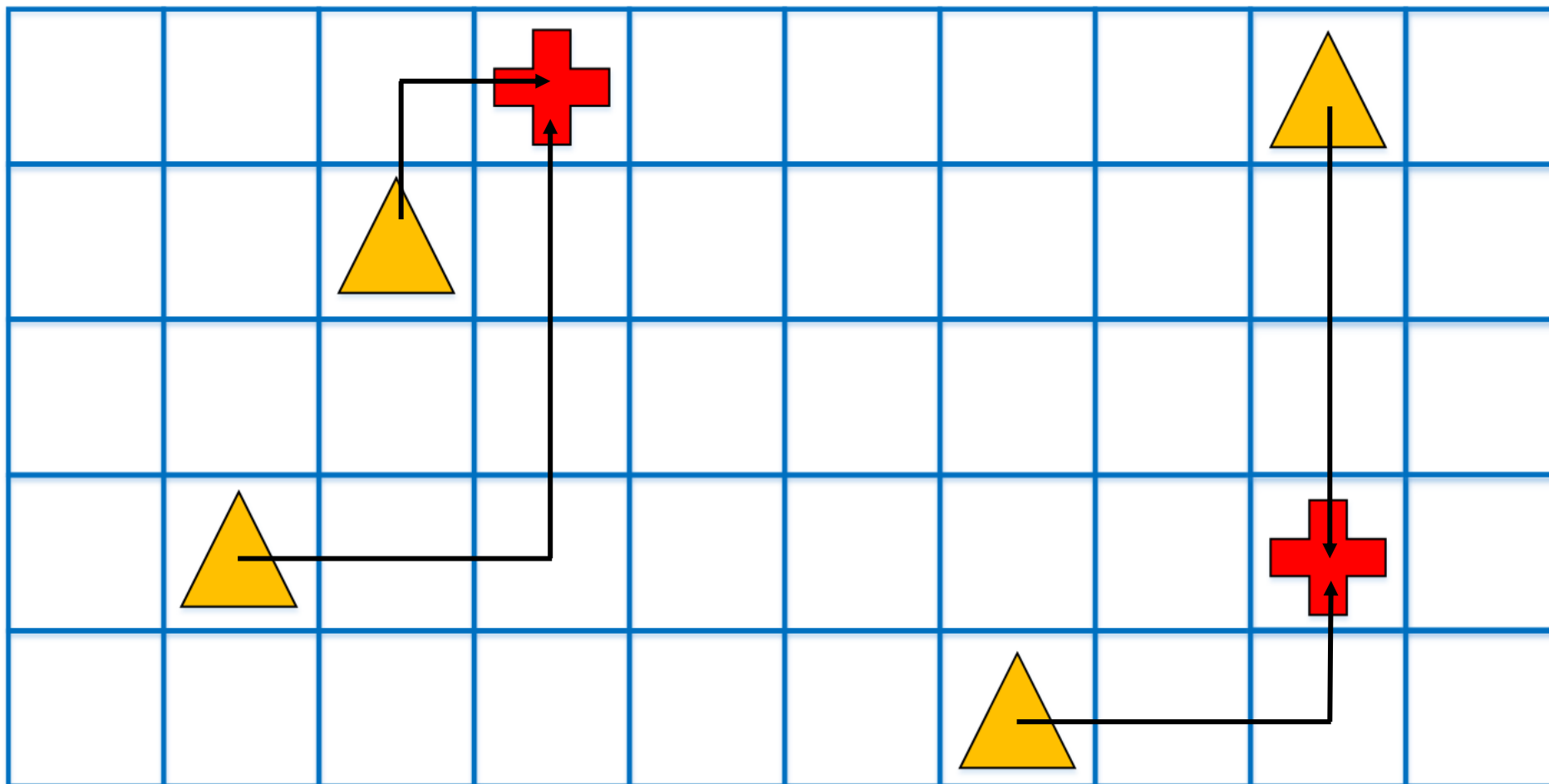
# 爬山算法 (hill climbing)



湖北大学  
HUBEI UNIVERSITY

- 医院建造问题

✓ 曼哈顿距离之和减小为了  $2 + 5 + 3 + 3 = 13$





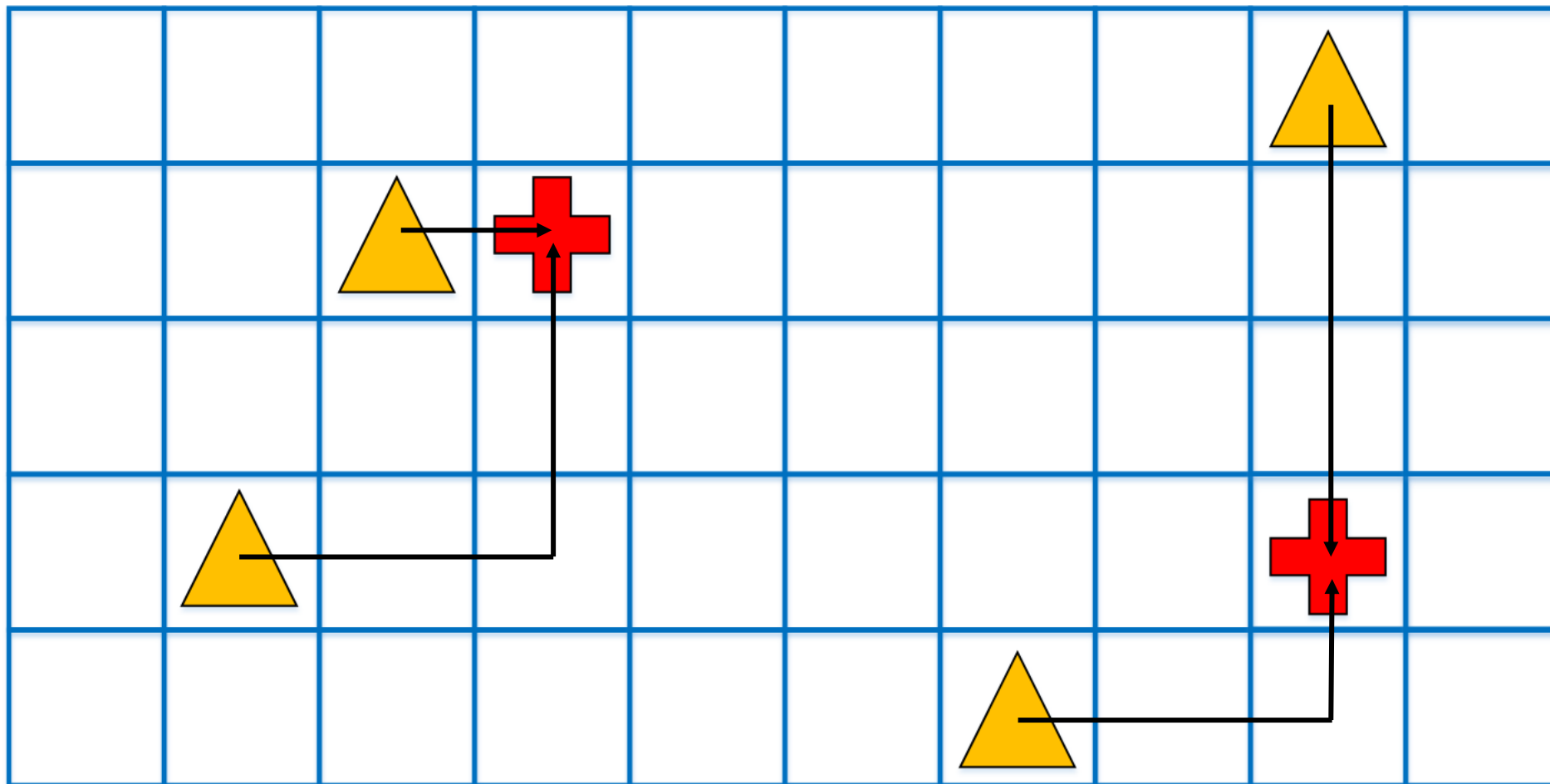
# 爬山算法 (hill climbing)



湖北大学  
HUBEI UNIVERSITY

- 医院建造问题

✓ 继续选择邻居，曼哈顿距离之和减小为11





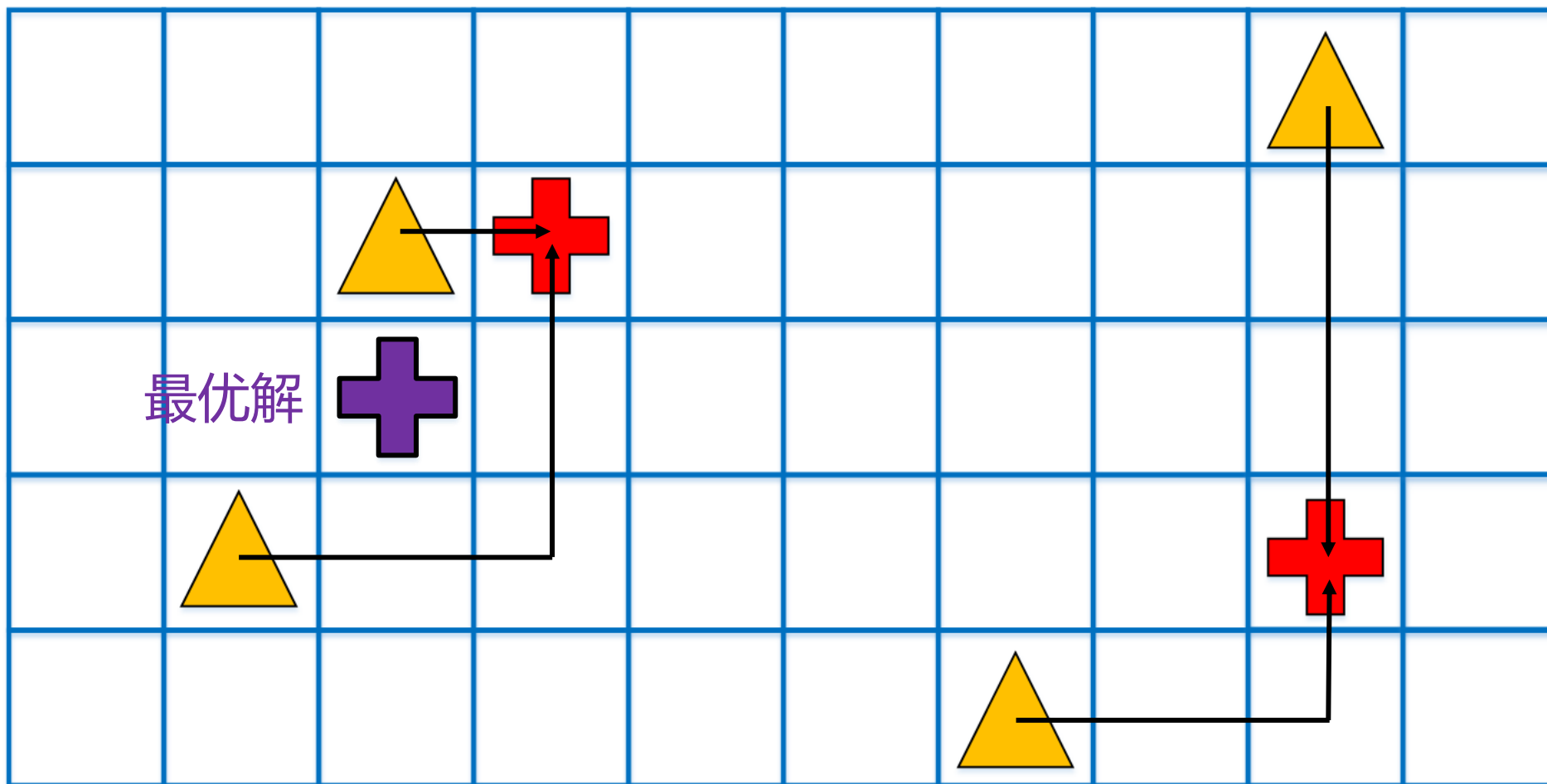
# 爬山算法 (hill climbing)



湖北大学  
HUBEI UNIVERSITY

- 医院建造问题

✓ 医院的位置无法移动了，但当前解并不是最优解





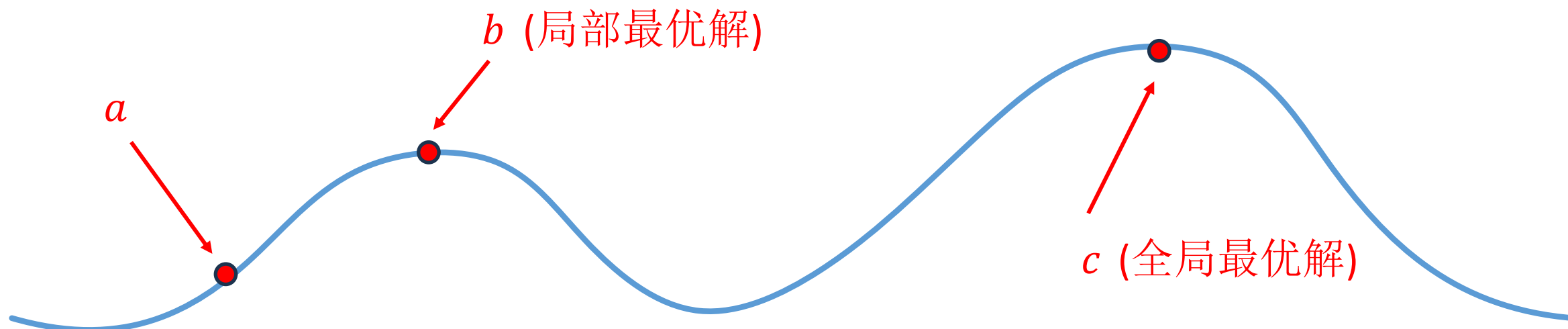
# 爬山算法 (hill climbing)



湖北大学  
HUBEI UNIVERSITY

- 为什么叫爬山算法?

- ✓ 每次都从当前解的临近解空间中, 选择一个最优解作为当前解, 直到达到一个局部最优解
- ✓ 假设有函数  $f(x)$ , 从  $x = a$  出发, 寻找函数的最大值
- ✓ 每次都把  $f(x)$  和  $f(x - 1)$ ,  $f(x + 1)$  比较大小, 并更新  $x$  的值







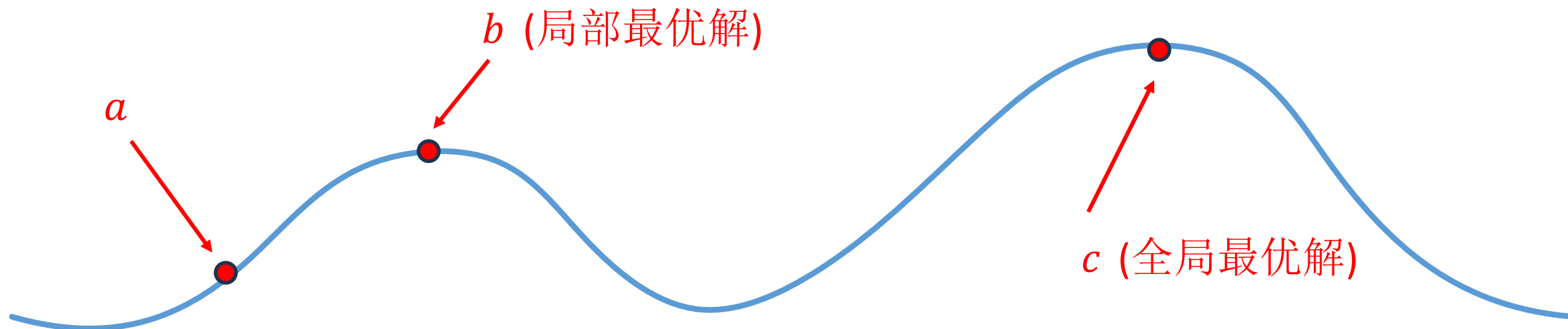
# 爬山算法 (hill climbing)



湖北大学  
HUBEI UNIVERSITY

- 爬山算法的变体

变体	描述
Steepest-ascent	选择邻居中的 <b>最优者</b>
Stochastic	从更优的邻居中 <b>随机</b> 选择一个
First-choice	选择 <b>第一个找到的</b> 更优邻居
Random-restart	多次执行爬山算法，每次都选取 <b>不同的初始状态</b>



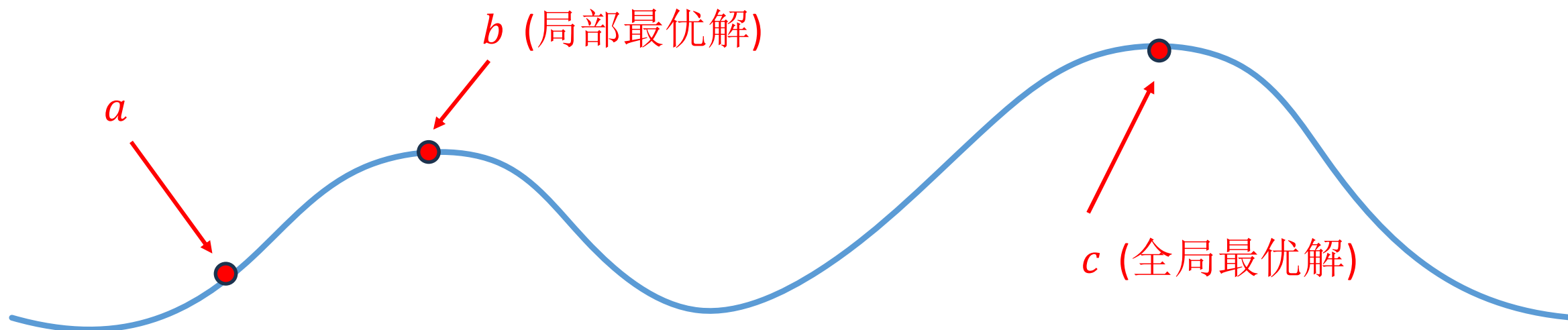


# 模拟退火 (Simulated Annealing)



湖北大学  
HUBEI UNIVERSITY

- 开始时：大概率允许邻居比当前状态更差
- 一段时间后：小概率允许邻居比当前状态更差





# 模拟退火 (Simulated Annealing)

伪代码:

**def** simulated\_annealing(问题, *max*):

*current* = 问题的初始状态

**for** *t* = 1 to *max*:

*T* = TEMPERATURE(*t*)   # 当前时间的温度, 影响改变当前状态的概率

*neighbor* = 随机选择 *current* 的一个邻居

$\Delta E$  = *neighbor* 比 *current* 好多少

**if**  $\Delta E > 0$ :

*current* = *neighbor*

**else**:   # 邻居比当前状态差的情况下, 概率性地接收改变当前状态

以  $e^{\Delta E/T}$  的概率设置 *current* = *neighbor*



# 模拟退火 (Simulated Annealing)

- 为什么叫模拟退火?
  - ✓ “高温” 阶段, 愿意尝试非优解
  - ✓ “冷却” 阶段, 越来越抵触非优解
- 观看视频: <https://www.bilibili.com/video/BV1j64y1Y7FB/>

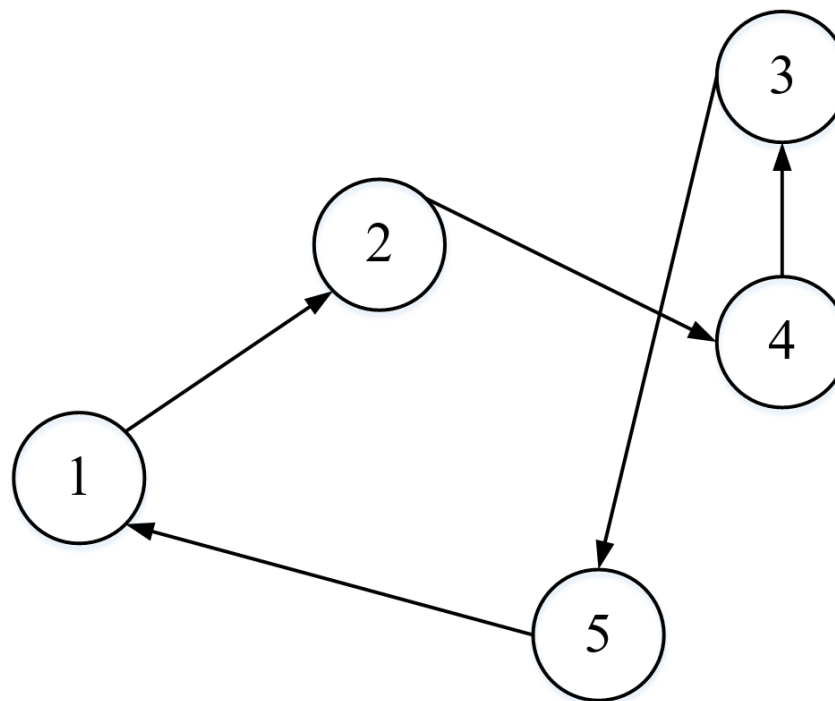
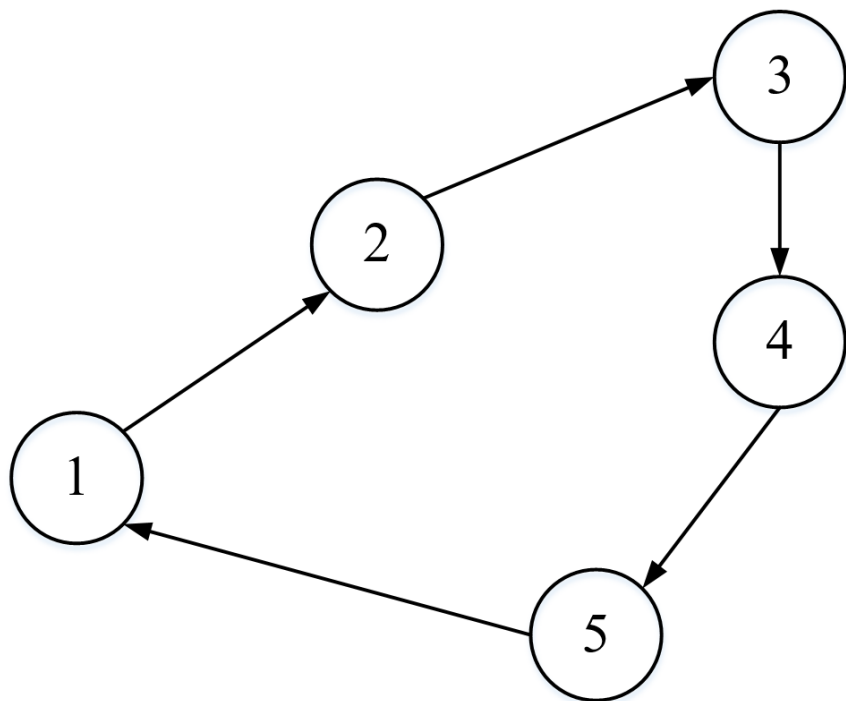


# 遗传算法 (Genetic Algorithm, GA)



湖北大学  
HUBEI UNIVERSITY

- 旅行商问题 (Traveling Salesman Problem, TSP)
  - 假设有一个旅行商人要拜访N个城市;
  - 需要规划一条路径, 满足: 每个城市只能拜访一次, 且最后回到出发的城市;
  - 目标: 求得路径的长度在所有路径中最小。



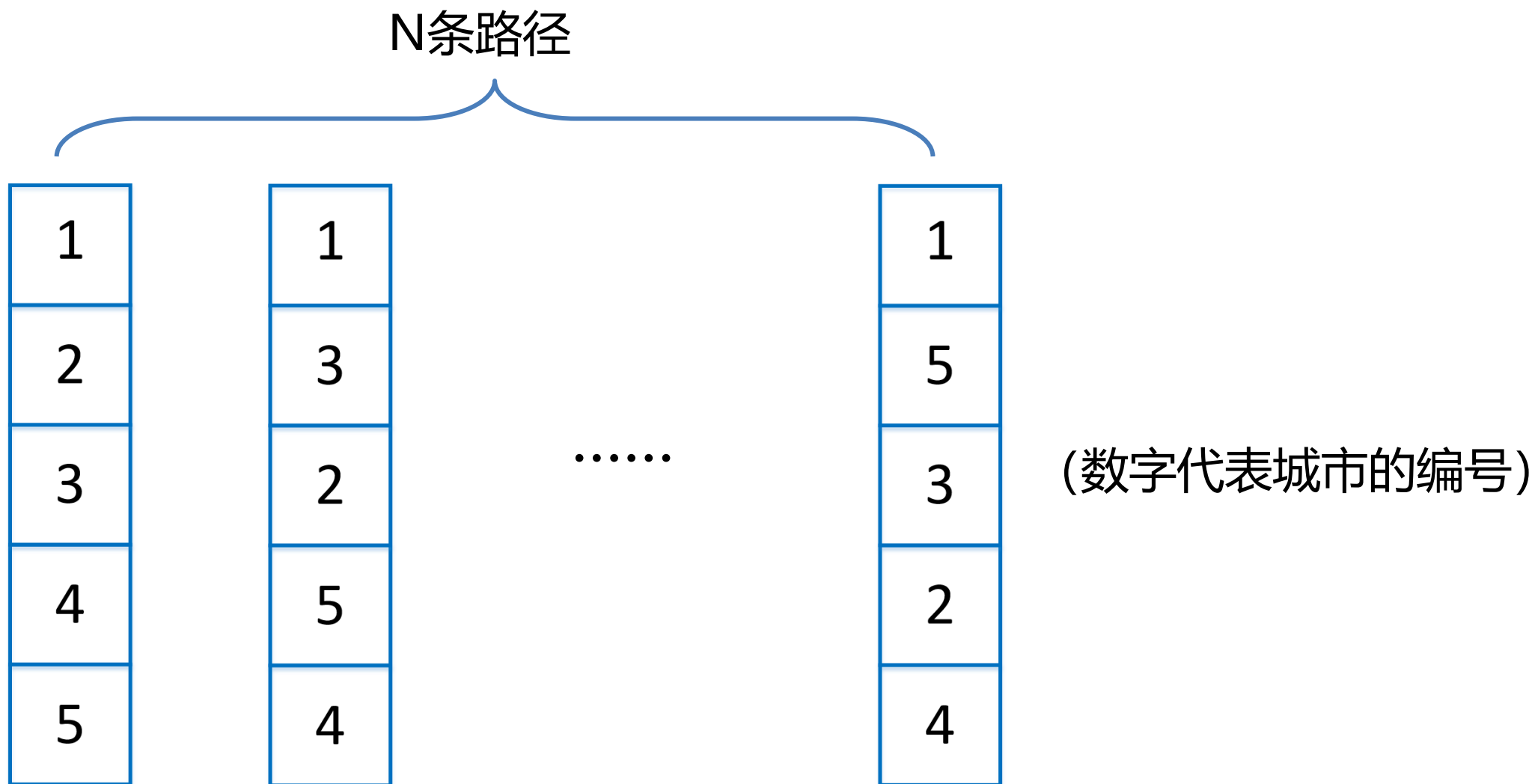


# 遗传算法 (Genetic Algorithm, GA)



湖北大学  
HUBEI UNIVERSITY

- **第一步：** 假设有5个城市，随机生成N条路径 (群体, population)





# 遗传算法 (Genetic Algorithm, GA)



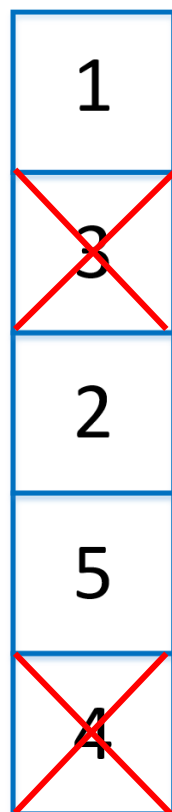
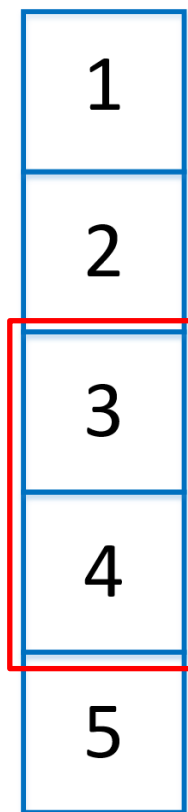
湖北大学  
HUBEI UNIVERSITY

- 第二步：对每条路径概率性地使用交叉 (crossover) 生成新的路径

原路径1      随机选取的路径

重组得到一条新路径

随机截取一段



路径2中剩余的部分

从路径1中随机截取的部分



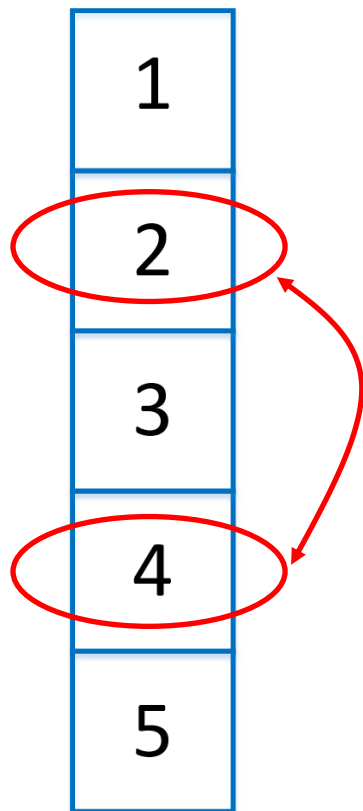
# 遗传算法 (Genetic Algorithm, GA)



湖北大学  
HUBEI UNIVERSITY

- 第三步：对每条路径概率性地使用变异 (mutation) 生成新的路径

原路径1



新路径







# 遗传算法 (Genetic Algorithm, GA)

- **第四步**：计算N条新路径的长度，并使用**赌轮选择** (roulette wheel selection) 选出N条路径
- **赌轮选择**：有放回抽取，长度越短的路径越容易被选中
  - ✓ 假设共有3条新路径：路径1长度为15km，路径2长度为30km，路径3长度为60km
  - ✓ **适应度 (fitness)**：路径1为  $\frac{1}{15}$ ，路径2长度为  $\frac{1}{30}$ ，路径3长度为  $\frac{1}{60}$
  - ✓ 选择N次，每次路径1被选中的概率均为：
$$\frac{\frac{1}{15}}{\frac{1}{15} + \frac{1}{30} + \frac{1}{60}} = \frac{4}{7}$$
  - ✓ 同理，每次路径2被选中的概率为  $\frac{2}{7}$ ，路径3被选中的概率为  $\frac{1}{7}$



# 遗传算法 (Genetic Algorithm, GA)



- **第五步：重复EPOCH次上述操作，然后返回当前最优解**



# 遗传算法 (Genetic Algorithm, GA)



湖北大学  
HUBEI UNIVERSITY

- 为什么叫遗传算法?
- 观看视频: <https://www.bilibili.com/video/BV1s44y1z7xt/>

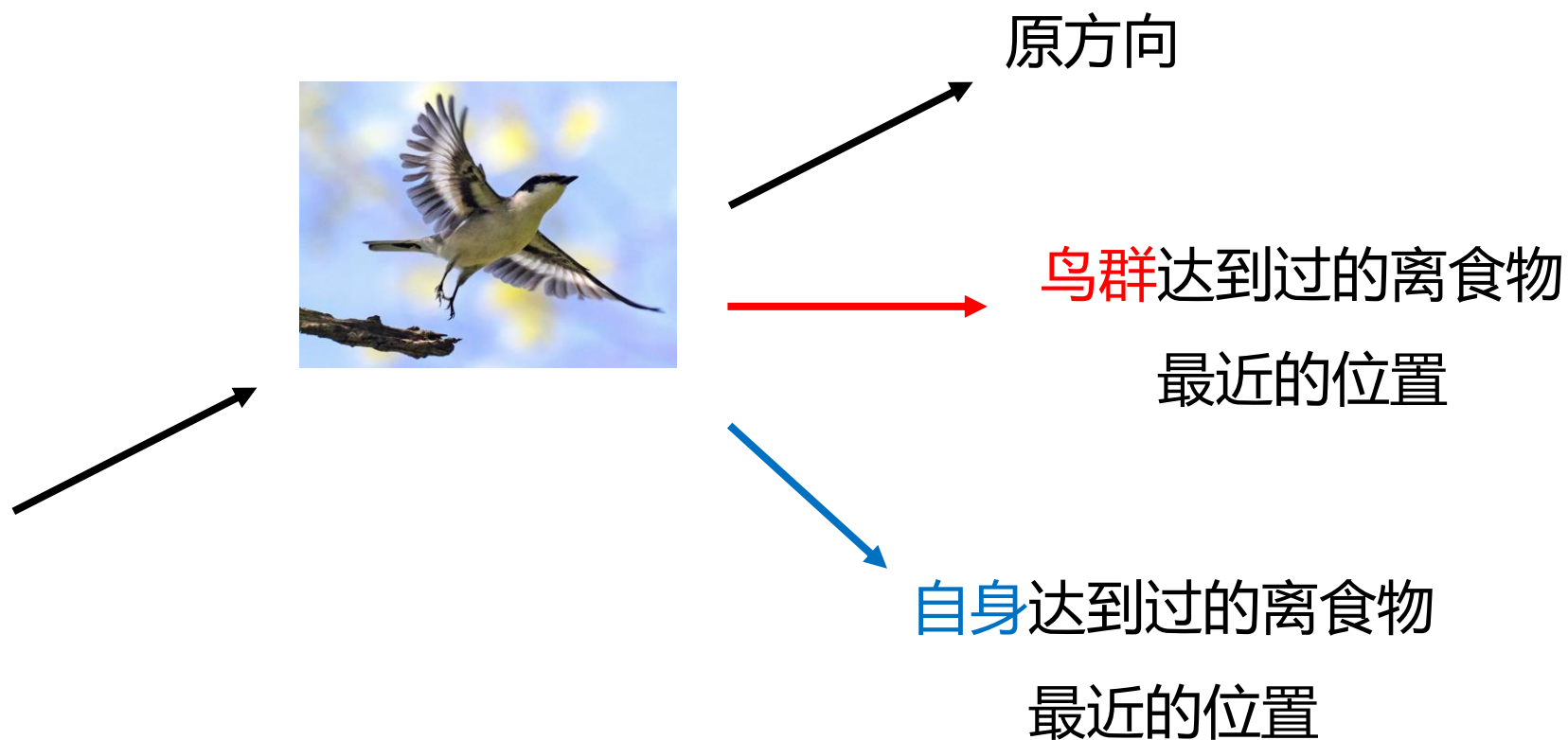


# 粒子群优化算法 (Particle Swarm Optimization, PSO)



湖北大学  
HUBEI UNIVERSITY

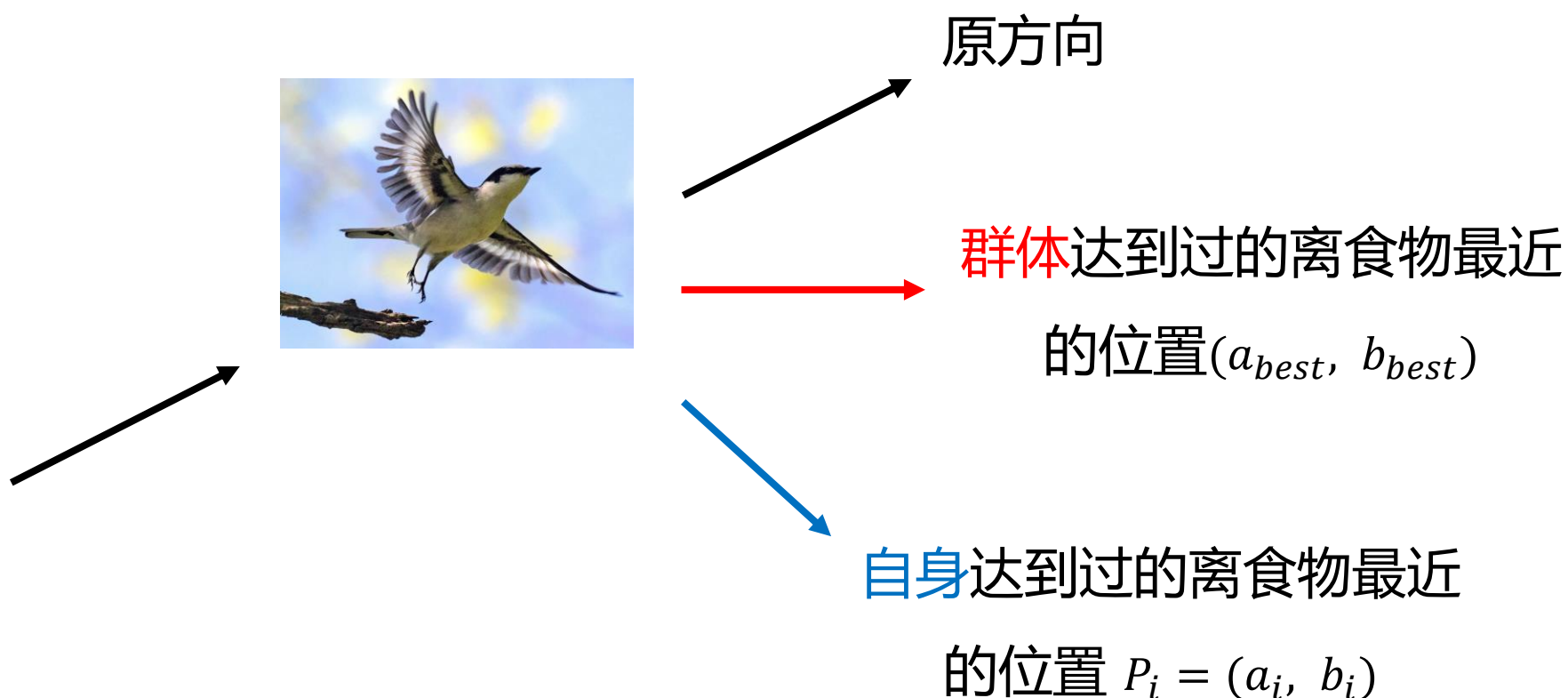
- **鸟群觅食问题：**假设鸟可以知道离食物多远，但不知道食物在哪个方向
- 为了找到食物，下一时刻应该朝哪个方向，以多大的速率飞行？





# 粒子群优化算法 (Particle Swarm Optimization, PSO)

- 假设共有有 $m$ 只鸟, 第  $i$  只鸟的当前位置为  $L_i = (x_i, y_i)$
- 第  $i$  只鸟达到过的离食物最近的位置为  $P_i = (a_i, b_i)$ , 群体最近( $a_{best}, b_{best}$ )
- 第  $i$  只鸟的速度为  $V_i = (v_i, u_i)$  (x轴和y轴方向上的速率)





# 粒子群优化算法 (Particle Swarm Optimization, PSO)

- 第  $i$  只鸟下一时刻 ( $(k + 1)$ 时刻) 的

✓ 速率  $v_i^{k+1} = w \cdot v_i^k + c_1 \cdot rand() \cdot (a_i - x_i^k) + c_2 \cdot rand() \cdot (a_{best} - x_i^k)$

惯性因子  
一般取0.8

个体学习因子  
一般取2.0

0~1之间的  
随机数

社会学习因子  
一般取2.0

✓ 速率  $u_i^{k+1} = w \cdot u_i^k + c_1 \cdot rand() \cdot (b_i - y_i^k) + c_2 \cdot rand() \cdot (b_{best} - y_i^k)$



# 粒子群优化算法 (Particle Swarm Optimization, PSO)

- 第  $i$  只鸟下一时刻 ( $(k + 1)$ 时刻) 的

✓ 位置  $x_i^{k+1} = x_i^k + \alpha \cdot v_i^{k+1}$



约束因子  
或收敛因子

✓ 位置  $y_i^{k+1} = y_i^k + \alpha \cdot u_i^{k+1}$



# 粒子群优化算法 (Particle Swarm Optimization, PSO)



湖北大学  
HUBEI UNIVERSITY

- 迭代EPOCH次，最后返回离食物最近的鸟





# 蚁群算法 (Ant Colony Optimization, ACO)



湖北大学  
HUBEI UNIVERSITY

- 蚁群觅食:

- ✓ 每只蚂蚁都会在走过的路径上留下信息素
- ✓ 每只蚂蚁都会选择信息素浓度较高的路径
- ✓ 设每只蚂蚁携带的信息素总量为  $Q$ ，走过的路径为  $L$ ，留在路径上的信息素浓度为  $\frac{Q}{L}$
- ✓ 信息素会随着时间不断挥发



小概率选择信息素  
浓度较低的路径

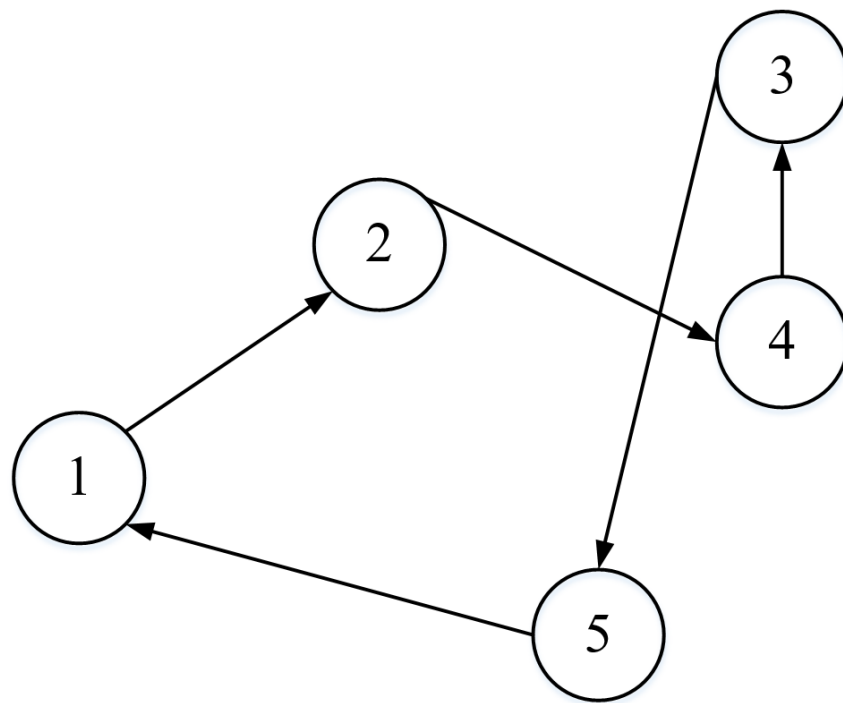
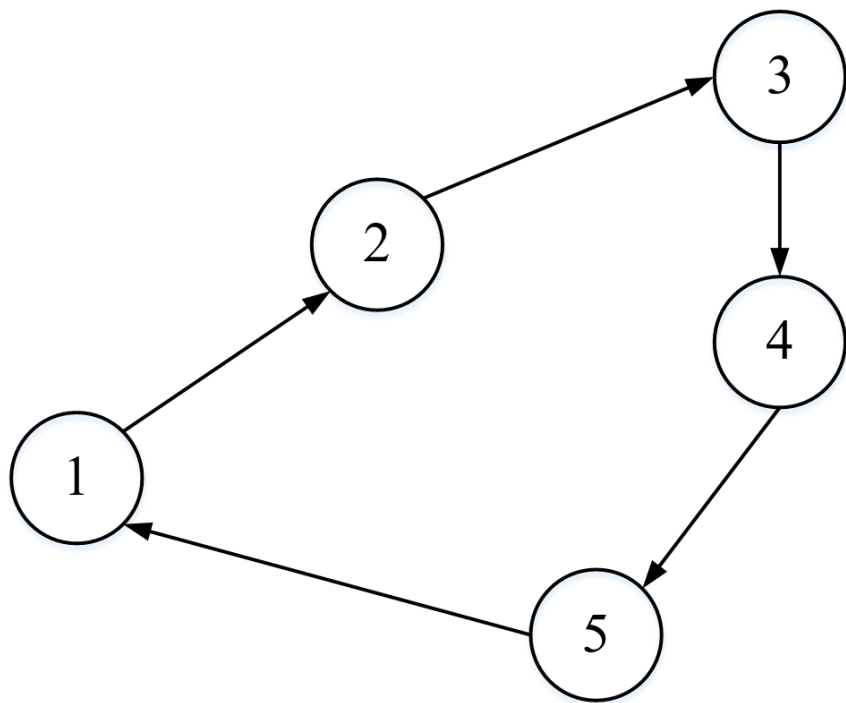
大概率选择信息素  
浓度较高的路径





- 旅行商问题 (Traveling Salesman Problem, TSP)

- ✓ 假设有一个旅行商人要拜访 $n$ 个城市;
- ✓ 需要规划一条路径, 满足: 每个城市只能拜访一次, 且最后回到出发的城市;
- ✓ 目标: 求得路径的长度在所有路径中最小。





- 步骤一：参数初始化

- ✓ 设蚂蚁数量  $m$ ，城市数量  $n$ ，城市  $i$  和  $j$  之间的距离为  $d_{ij}$
- ✓ 在  $t$  时刻（第  $t$  轮迭代中），城市  $i$  和城市  $j$  之间的路径上信息素浓度为  $\tau_{ij}(t)$
- ✓ 初始时，各条路径的信息素浓度相同，设  $\tau_{ij}(0)$



- 步骤二：计算选择路径的概率

- ✓ 设第  $k$  只蚂蚁当前在城市  $i$

尚未访问过的城市的集合

$$P_{ij}^k(t) = \begin{cases} \frac{\tau_{ij}(t)}{\sum_{s \in allowed_k} \tau_{is}(t)} & \text{if } j \in allowed_k \\ 0 & \text{if } j \notin allowed_k \end{cases}$$

$t$  时刻第  $k$  只蚂蚁从城市  $i$   
选择去城市  $j$  的概率



- 步骤二：改进概率的计算方法，加快收敛速度

城市  $i$  到城市  $j$  的**距离的倒数**  
**选择较短路径的概率更大**

$$P_{ij}^k(t) \begin{cases} \frac{[\tau_{ij}(t)]^\alpha \times [\frac{1}{d_{ij}(t)}]^\beta}{\sum_{s \in allowed_k} [\tau_{is}(t)]^\alpha \times [\frac{1}{d_{is}(t)}]^\beta} & \text{if } j \in allowed_k \\ 0 & \text{if } j \notin allowed_k \end{cases}$$



- 步骤三：蚂蚁走完所有城市后，更新信息素浓度

$$\tau_{ij}(t+1) = (1 - \rho)\tau_{ij}(t) + \sum_{k=1}^m \Delta\tau_{ij}^k$$

信息素挥发新增的信息素

其中,  $\Delta\tau_{ij}^k = \begin{cases} \frac{Q}{L_k} & \text{if 第 } k \text{ 只蚂蚁曾经走过路径 } i \text{ 到 } j \\ 0 & \text{if 其他} \end{cases}$

新增信息素的浓度,  
其中  $L_k$  为第  $k$  只蚂蚁走过的总路径长度



# 蚁群算法

- **步骤四：**记录当前的最优路径，并继续迭代。如果迭代次数达到上限则返回当前的最优路径



- 实例：2只蚂蚁，4个城市，每只蚂蚁携带的信息素总量  $Q = 10$ ，挥发率  $\rho = 0.5$ ，城市之间的初始信息素  $\tau_{ij}(0) = 0.4$

- 路径长度矩阵  $A = \begin{bmatrix} 0 & 2 & 6 & 3 \\ 2 & 0 & 4 & 1 \\ 6 & 4 & 0 & 8 \\ 3 & 1 & 8 & 0 \end{bmatrix}$ ，假设第一次迭代后：

- ✓ 蚂蚁1选择的路径：3-2-1-4-3，总长度为17，信息素浓度  $\frac{10}{17} = 0.59$
- ✓ 蚂蚁2选择的路径：2-4-1-3-2，总长度为14，信息素浓度  $\frac{10}{14} = 0.71$





## 更新信息素浓度：

- 蚂蚁1选择的路径：3-2-1-4-3，总长度为17，信息素浓度  $\frac{10}{17} = 0.59$
- 蚂蚁2选择的路径：2-4-1-3-2，总长度为14，信息素浓度  $\frac{10}{14} = 0.71$
- $\tau_{24}(1) = (1 - \rho)\tau_{ij}(0) + \sum_{k=1}^2 \Delta\tau_{ij}^k = 0.5 \times 0.4 + 0 + 0.71 = 0.91$

$t = 1$ 时刻，城市2→城市4  
之间的信息素浓度

蚂蚁1没有在城市2→城市4  
之间留下信息素

蚂蚁2留下了  
浓度为0.71的信息素



## 理论课 第5次平时作业 (4月16日上课前交给班长)



1. 简述爬山算法和模拟退火算法的异同点
2. 简述模拟退火算法是如何避免算法陷入局部最优解的
3. 在ppt的例子中, 计算  $t = 1$  时刻, 城市3  $\rightarrow$  城市2之间的信息素浓度 $\tau_{32}(1)$

# 结束语



# 谢谢!