## 第三讲: 启发式算法 数学模型和算法的应用与 MATLAB 实现

周吕文

中国科学院力学研究所

2017年6月19日



微信公众号: 超级数学建模

## 启发式算法的定义

启发式算法 (Heuristic Algorithm) 是一种基于直观或经验的局部 优化算法. 启发式算法的定义:

人们常常把从大自然的运行规律或者面向具体问题的经验和 规则中启发出来的方法称之为启发式算法. 现在的启发式算 法也不是全部来自然的规律, 也有来自人类积累的工作经验.

在可接受的花费 (指计算时间和空间) 下给出待解决组合优 化问题每一个实例的一个可行解,该可行解与最优解的偏离 程度不一定事先可以预计.

启发式算法是一种技术, 该技术使得能在可接受的计算费用 内去寻找尽可能好的解, 但不一定能保证所得解的可行性和 最优性, 甚至在多数情况下, 无法描述所得解与最优解的近 似程度.

周吕文 中国科学院力学研究所 🛞 第三讲: 启发式算法

启发式算法

## 几种启发式算法

禁忌搜索 (Tabu Search): 它是对局部领域搜索的一种扩展, 是一种全局逐步寻优算法, 是对人类智力过程的一种模拟.

模拟退火 (Simulated Annealing): 它是一种通过模拟物理退 火过程搜索最优解的方法.

遗传算法 (Genetic Algorithms): 它是一种通过模拟自然进化 过程搜索最优解的方法.

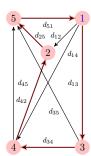
神经网络 (Neural Networks): 它是一种模仿动物神经网络行 为特征, 进行分布式并行信息处理的算法数学模型.

蚁群算法 (Ant Algorith): 它是一种模仿蚂蚁在寻找食物过程 中发现路径的行为来寻找优化路径的机率型算法.

周吕文 中国科学院力学研究所 🛞 第三讲:启发式算法

## 经典问题: 旅行商问题

旅行商问题 (TSP): 假设有一个旅行商人要拜访 n 个城市,  $d_{ij}$  表 示两城市间距离.  $x_{ij}$  为 0,1 变量, 表示拜访路径是否包函路径  $d_{ij}$ .



限制: 每个城市必需且只能拜访一次, 最后要回到原来出发的城市,即

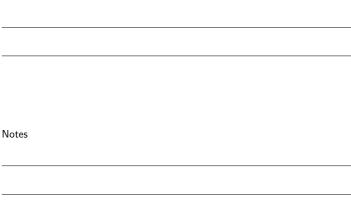
$$\sum_{i=1}^{n} x_{ij} = \sum_{j=1}^{n} x_{ij} = 1$$

目标: 路径的选择目标是要求所得路径 路程为所有路径之中的最小值,即

$$\min \sum_{i \neq j} d_{ij} x_{ij}$$

周吕文	中国科学院力学研究所	

NI .	
Votes	
	_
	_
Votes	
Votes	
	_
	_
	_



## 经典问题: 旅行商问题

## TSP 问题枚举的算法复杂度

以第一个城市为始终点, 计算任意一条路径  $[1,i_2,\cdots,i_n,1]$ 的长度的基本运算为两两城市间距离求和, 基本操作次数为 n. 路径的条数为 (n-1)!. 求和运算的总次数为 $(n-1)! \times n =$ n!.

比较所有路径以得到最短路径, 需要比较的次数为(n-1).

## TSP 问题枚举的计算开销

如果计算机每秒能完成 24 个城市的枚举, 则

城市数量	25	25	26	27	28	29	30	34
计算时间	1s	24s	10m	4.3h	4.9d	136.5d	10.8y	$\infty$

启发式算法 **数学建模中的应用** 

## 启发式算法与特等奖

#### 近十二年 MCM 比赛中用到启发式算法的特等奖论文统计

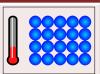
21 1 - 1 IVIC	JVI 心实于用到历及八开公司	7月 寸大比人沁月
年份题号	题目	特等奖论文数
2003MCM-B	Gamma 刀治疗方案	退火1+遗传1
2006MCM-A	灌溉洒水器的安置和移动	退火1+遗传1
2006MCM-B	通过机场的轮椅	退火 1
2007MCM-B	飞机座位方案	遗传 1
2008MCM-B	建立数独拼图游戏	退火1
2009MCM-A	交通环岛的设计	遗传 1
2011MCM-A	滑雪赛道优化设计	遗传 1

周吕文 中国科学院力学研究所 🛞 第三讲: 启发式算法

## 物理退火





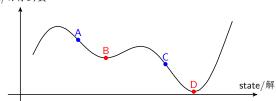


周吕文 中国科学院力学研究所 🛞 第三讲: 启发式算法

及式昇法向介 模拟退火算法 溃售算法

## 模拟退火算法与 Metropolis 准则

## E/目标函数



Votes	
-------	--

IN	O	τ	e	S

## Notes

## 模拟退火算法与物理退火过程的相似关系

#### 模拟退火算法与物理退火过程的对应

供似些人;	F 広 与 初 连 返 入 过 住 的 对 应
模拟退火	物理退火
解	粒子状态
目标函数	能量
最优解	能量最低态
设定初温	加温过程
扰动	热涨落
Metropolis 采样过程	热平衡, 粒子状态满足波尔兹曼分布
控制参数的下降	冷却

周吕文 中国科学院力学研究所 🛞 第三讲:启发式算法

Notes

模拟退火算法

## 模拟退火算法基本思想

#### 模拟退火算法伪代码

1: construct initial solution  $x_0$ , and  $x^{\text{current}} = x_0$ 

2: set initial temperature  $T=T_0$ 3: while continuing criterion do

for i=1 to  $T_L$  do

generate randomly a neighbouring solution  $x' \in \mathit{N}(x^{\mathsf{current}})$ 

compute change of cost  $\Delta C = C(x') - C(x^{\text{current}})$  if  $\Delta C \leq 0$  or  $\operatorname{random}(0,1) < \exp(-\frac{\Delta C}{kT})$  then 7:

8:  $x^{\mathsf{current}} = x' \{ \mathsf{accept} \ \mathsf{new} \ \mathsf{state} \}$ 

9: end if

10: end for

11: set new temperature  $T = decrease(T) \{ decrease temperature \}$ 

12: end while

13: return solution corresponding to the minimum cost function

周吕文 中国科学院力学研究所 🛞 第三讲: 启发式算法

算法层源 基本思想

#### 模拟退火算法设计要素

#### 初始解的生成

通常是以一个随机解作为初始解. 并保证理论上能够生成解 空间中任意的解.

也可以是一个经挑选过的较好的解. 这种情况下, 初始温度 应当设置的较低.

初始解不宜"太好", 否则很难从这个解的邻域跳出.

#### 邻解生成函数

邻解生成函数应尽可能保证产生的侯选解能够遍布解空间. 邻域应尽可能的小: 能够在少量循环步中允分探测. 但每次 的改变不应该引起太大的变化.

周吕文 中国科学院力学研究所 🍪 第三讲: 启发式算

## 模拟退火算法设计要素

#### 初始温度如何确定?

初始温度应该设置的尽可能的高, 以确保最终解不受初始解 影响. 但过高又会增加计算时间.

均匀抽样一组状态,以各状态目标值的方差为初温.

如果能确定邻解间目标函数 (COST 函数) 的最大差值, 就可 以确定出初始温度  $T_0$ , 以使初始接受概率  $P=\mathrm{e}^{-|\Delta C|_{\mathrm{max}}/T}$ 足够大.  $|\Delta C|_{\mathsf{max}}$  可由随机产生一组状态的最大目标值差来 替代.

在正式开始退火算法前, 可进行一个升温过程确定初始温度: 逐渐增加温度, 直到所有的尝试尝试运动都被接受, 将此时 的温度设置为初始温度

由经验给出, 或通过尝试找到较好的初始温度.

Notes		
Notes		
Notes		

## 模拟退火算法设计要素

#### 等温步数如何确定?

等温步数也称 Metropolis 抽样稳定准则, 用于决定在各温度 下产生候选解的数目. 通常取决于解空间和邻域的大小.

等温过程是为了让系统达到平衡, 因此可通过检验目标函数 的均值是否稳定 (或连续若干步的目标值变化较小) 来确定 等温步数.

等温步数受温度的影响. 高温时, 等温步数可以较小, 温度较 小时, 等温步数要大. 随着温度的降低, 增加等温步数.

有时为了考虑方便, 也可直接按一定的步数抽样.

周吕文 中国科学院力学研究所 🍪 第三讲:启发式算法

模拟退火算法

## 模拟退火算法设计要素

#### 如何降温?

经典模拟退火算法的降温方式

$$T(t) = \frac{T_0}{\log(1+t)}$$

快速模拟退火算法的降温方式

$$T(t) = \frac{T_0}{1+t}$$

常用的模拟退火算法的降温方式还有 (通常  $0.8 \le \alpha \le 0.99$ )

$$T(t + \Delta t) = \alpha T(t)$$

周吕文 中国科学院力学研究所 🛞 第三讲:启发式算法

## 模拟退火算法设计要素

#### 花费函数 COST

应该能被快速的计算, 花费函数的计算是程序的可能瓶颈. 花费函数 COST 一般由目标函数来构造. 目标函数, 或目标 函数的倒数/相反数经常直接作为花费函数.

## 终止条件

理论上温度要降为 0 才终止退火算法. 但实际上温度较低时, 尝试的接受概率就几乎为 0 了.

设置终止温度的阈值, 或设置外循环迭代次数.

算法搜索到的最优值连续若干步保持不变.

周吕文 中国科学院力学研究所 🛞 第三讲:启发式算法

## TSP 问题的模拟退火求解: 问题

已知中国 34 个省会城市 (包括直辖市) 的经纬度, 要求从北京出 发, 游遍 34 个城市, 最后回到北京. 用模拟退火算法求最短路径.



如何设置初始解 So?

 $[1,\cdots,i,\cdots,j,\cdots,n,1]$ 

如何产生邻解 S'?

 $[1,\cdots,\underline{\textbf{\textit{j}}},\cdots,\underline{\textbf{\textit{i}}},\cdots,n,1]$ 

如何定义 COST 函数?  $\sum_{i=1}^{n} \mathsf{dist}(S_{(i)}, S_{(i+1)})$ 

如何设置温度, 降温?

 $T_0 = 1000, T_{\tau + d\tau} = \alpha T_{\tau}$ 

lotes	
lotes	
lotes	
iotes	
lotes	

## TSP 问题的模拟退火求解: 程序

```
主程序 MatLab 代码
01 route = randperm(numberofcities); %路径格式:[1,2,...,n]
O2 temperature = 1000; cooling_rate = 0.95; %初卷化温度
03 Titerations = 1; %用来控制降温的循环
04 previous_distance = totaldistance(route); %計算路径总长
     hile temperature > 1.0 %循环继续条件
temp_route = perturb(route, 'reverse'); %扰动产生邻解
05 while temperature > 1.0
06
07
       \texttt{current\_distance} = \texttt{totaldistance}(\texttt{temp\_route}); \% \texttt{B} \; \texttt{K}
       diff = current_distance - previous_distance;
08
       if (diff<0)||(rand < exp(-diff/(temperature)))</pre>
09
          route = temp_route; %接受当前角
previous_distance = current_distance;
10
11
12
           Titerations = Titerations + 1;
13
      if Titerations >= 10 % 年10步降温(
temperature = cooling_rate*temperature;
                                           %每10步降温(等温步数为10)
14
15
           Titerations = 0;
16
18 end
```

## TSP 问题的模拟退火求解: 程序

```
距离矩阵函数 distancematrix
01 function dis = distancematrix(city)
02 numberofcities = length(city);
03 R = 6378.137; %地球半径,用于求两个城市的球面距离
04 for i = 1:numberofcities
05
     for j = i+1:numberofcities
        dis(i,j) = distance(city(i).lat, city(i).long,
        city(j).lat, city(j).long, R);
dis(j,i) = dis(i,j);
07
08
09
10 end
```

#### 路径距离计算函数 totaldistance

```
10 function d = totaldistance(dis, route)
11 d = dis(route(end),route(1));
12 for k = 1:length(route)-1
d = d + dis(i,j);
```

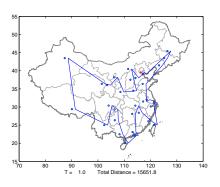
## TSP 问题的模拟退火求解: 程序

```
产生邻解的函数 perturb
01 function route = perturb(route_old,method)
02 route = route_old;
03 numbercities = length(route);
04 city1 = ceil(numbercities*rand);  % [1, 2, ..., n-1, n]
05 city2 = ceil(numbercities*rand);  % 1<=city1, city2<=n
06 switch method
                          %[1 2 3 4 5 6] -> [1 5 4 3 2 6]
07
      case 'reverse'
        cmin = min(city1,city2);
80
          cmax = max(city1,city2);
09
         11
      case 'swap'
12
```

周吕文 中国科学院力学研究所 🛞 第三讲:启发式算法

模拟退火算法

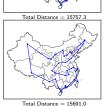
#### TSP 问题的模拟退火求解: 结果



Notes	Notes			
Notes				
	Votes			
Notes	Notes			
Votes				
Notes				
	Votes			

## TSP 问题的模拟退火求解: 结果







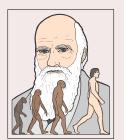
周吕文 中国科学院力学研究所 🛞 第三讲: 启发式算法

遗传算法的启源

## 生物中的遗传与进化理论







达尔文和进化论

周吕文 中国科学院力学研究所 🛞 第三讲:启发式算法

基本概念

# DODOT 染色体 1 (1 2 3 4 5) 染色体 2 (2 4 3 8 9)

染色体 n (7 8 3 6 0)

### 基因 (Gene)

染色体上的一个单元, 解 中的一个参数.

染色体 (Chromosome) 由一组基因构成, 问题可 能的一个解.

## 种群 (Population)

由一系列染色体组成的一 个集合.

遗传算法基本思想

## 遗传算法伪代码

- 1: set initial generation k=0
- 2: probability of mutation =  $\alpha$
- 3: probability of performing crossover =  $\beta$
- 4: construct a population of n randomly-generated individuals  $P_k$ ;
- 5: while not termination do
- 6: evaluate: compute fitness(i) for each individuals in  $P_k$
- select: select m members of  $P_k$  insert into  $P_{k+1}$ .
- crossover: produce  $\alpha m$  children by crossover and insert into  $P_{k+1}$
- mutate: produce  $\beta m$  children by mutate and insert into  $P_{k+1}$
- 10: update generation: k = k + 1
- 11: end while
- 12:  ${f reture}$  the fittest individual from  $P_{{\sf last}}$

I	N	0	t	e	S



ı	Notes				
-					
_					
-					
-					

## 编码

遗传算法中, 首要问题就是如何对解进行编码 (解的形式). 编码 影响到交叉, 变异等运算, 很大程度上决定了遗传进化的效率.

十进制	二进制	格雷码
0	0000	0000
1	0001	0001
2	0010	0011
3	0011	0010
4	0100	0110
5	0101	0111
6	0110	0101
7	0111	0100
8	1000	1100
9	1001	1101

二进制编码: 每个基因值为符 号 0 和 1 所组成的二值制数. 格雷编码: 与二进制编码类 似, 连续两个整数所对应编码 仅一码之差.

实数编码: 每个基因值用某一 范围内的一个实数来表示. 符号编码: 染色体编码串中的 基因值取自一个无数值含义, 而只有代码含义的符号集.

周吕文 中国科学院力学研究所 🛞 第三讲: 启发式算法

## 适应度函数

适应度函数也称评价函数,是根据目标函数确定的用于区分群体 中个体好坏的标准. 适应度函数值的大小是对个体的优胜劣汰的 依据

通常适应度函数可以由目标函数直接或间接改造得到. 比如, 目标函数, 或目标函数的倒数/相反数经常被直接用作适应 度函数.

一般情况下适应度是非负的, 并且总是希望适应度越大越好 (适应度值与解的优劣成反比例).

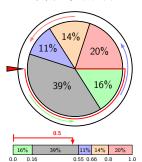
比较好的适应度函数应:单值,连续,非负,最大化.

适应度函数不应过于复杂, 越简单越好, 以便于计算机的快 谏计算

周吕文 中国科学院力学研究所 🛞 第三讲:启发式算》

#### 选择

选择运算的使用是对个体进行优胜劣汰: 从父代群体中选取一些 适应度高个体, 遗传到下一代群体.



轮盘赌: 又称比例选择算 子, 个体 i 被选中的概率  $p_i$  与其适应度成正比.

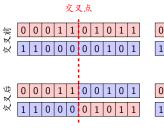
$$p_i = f_i / \sum_{j=1}^N f_j$$

两两竞争: 从父代中随机 地选取两个个体, 比较适 应值, 保存优秀个体, 淘汰 较差的个体.

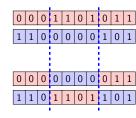
排序选择: 根据各个体的 适应度大小进行排序, 然 后基于所排序号进行选择.

#### 交叉

交叉运算, 是指对两个相互配对的染色体依据交叉概率按某种方 式相互交换其部分基因, 从而形成两个新的个体.



交叉点 1 交叉点 2



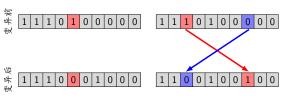
单点交叉

两点交叉

Notes				
Notes				

N	ot	es

变异操作对群体中的个体的某些基因座上的基因值作变动, 模拟 生物在繁殖过程, 新产生的染色体中的基因会以一定的概率出错.



单点变异

换位变异

周吕文 中国科学院力学研究所 🛞 第三讲: 启发式算法

## TSP 问题的遗传算法求解

已知中国 34 个省会城市 (包括直辖市) 的经纬度, 要求从北京出 发, 游遍 34 个城市, 最后回到北京. 用遗传算法求最短路径.



如何对问题的解编码?  $[1,\cdots,i,\cdots,j,\cdots,n,1]$ 

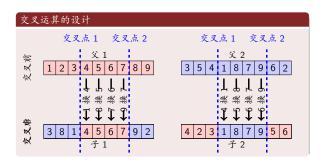
如何构造适应度函数?  $1/\sum_{i=1}^{n} dist(S_{(i)}, S_{(i+1)})$ 

如何设计选择运算?

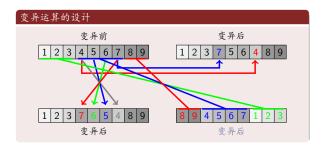
两两竞争, 轮盘赌...

如何设计交叉运算? 如何设计变异运算?

TSP 问题的遗传算法求解



TSP 问题的遗传算法求解



Notes

Notes

Notes

## TSP 问题的遗传算法求解

```
主程序 MatLab 代码
01 popSize = 100;
                                             % 种群规模
02 max_generation = 1000;
                                             % 初始化最大种群代数
03 Pmutation = 0.16;
                                             % 变异概率
04 for i = 1:popSize
      pop(i,:) = randperm(numberofcities);
06 end
07 for generation = 1:max_generation % 主循环开始
        fitness = 1/totaldistance(pop,dis);% 计算距离(适应度)
80
        [maxfit, bestID] = max(fitness);
bestPop = pop(bestID, :); % 找出精英
09
10
        pop = select(pop,fitness,popSize,'competition');% 选择pop = crossover(pop); %交叉
11
        pop = select(pop,fitness,popsize,'competit
pop = crossover(pop); % 交叉
pop = mutate(pop,Pmutation); % 变异
pop = [bestPop; pop]; % 精英保护
% 主循环开始
12
13
14
15 end
16 popDist = total_distance(pop,dis);% 计算距离(适应度)
17 [minDist, index] = min(popDist); % 找出最短距离
18 optRoute = pop(index,:); % 找出最短距离对就的路径
```

## TSP 问题的遗传算法求解

```
选择操作函数 select
01 function popselect = select(pop, fitness, nselect, method)
02 popSize = size(pop,1);
03 switch method
      case 'roulette'
04
           p=fitness/sum(fitness); % 选中概率 [0.2 0.3 0.5]

      cump=cumsum(p);
      % 概率累加

      % 利用插值: yi = 线性插值(x, y, xi)

                                        % 概率累加 [0.2 0.5 1.0]
06
07
          rand(1,nselected),'linear');

I = floor(I);
80
09
10
                                        % 两两竞争
11
        case 'competition
          i1 = ceil( popSize*rand(1,nselected) );
13
            i2 = ceil( popSize*rand(1,nselected) );
14
            I = i1.*( fitness(i1)>=fitness(i2) ) + ...
               i2.*( fitness(i1) < fitness(i2) );</pre>
15
17 popselect = pop(I);
```

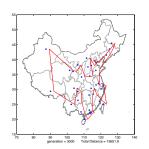
## TSP 问题的遗传算法求解

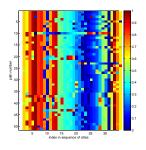
```
交叉操作函数 crossover
01 function children = crossover(parents)
02 [popSize, numberofcities] = size(parents);
                           % 初始化子代
% 交叉开始
03 children = parents;
04 for i = 1:2:popSize
       parent1 = parents(i+0,:); child1 = parent1;
parent2 = parents(i+1,:); child2 = parent2;
06
07
        InsertPoints = ceil(numberofcities*rand(1.2)):% 交叉点
       for j = min(InsertPoints):max(InsertPoints)
80
09
            if parent1(j)~=parent2(j) % 如果对应位置不重复
10
                child1(child1==parent2(j)) = child1(j);
child1(j) = child2(j);
11
12
                child2(child2==parent1(j)) = child2(j);
13
                child2(j) = child1(j);
           end
14
15
       children(i+0,:) = child1; children(i+1,:) = child2;
17 end
```

## TSP 问题的遗传算法求解

```
变异操作函数 mutate
01 function children = mutation(parents, probmutation)
02 [popSize, numberofcities] = size(parents);
03 children = parents; % 初始化子代
04 for k=1:popSize % 变异开始
                                      % 以一定概率变异
       if rand < probmutation</pre>
06
          InsertPoints = ceil(numberofcities*rand(1,2));
07
          I = min(InsertPoints); J = max(InsertPoints)1
          switch ceil(rand*4) % swap, slide, flip
case 1 % [1 2 3 4 5 6 7] -> [1 5 3 4 2 6 7]
08
10
               children(k,[I J]) = parents(k,[J I]);
              case 2 % [1 2 3 4 5 6 7] -> [1 3 4 5 2 6 7]
11
12
                children(k,I:J) = parents(k,[I+1:J I]);
13
              otherwise % [1 2 3 4 5 6 7] -> [1 5 4 3 2 6 7]
14
                children(k,I:J) = parents(k,J:-1:I);
15
          end
       end
                                      % 变异结束
```

Notes	
Notes	
Notes	
Notes	
··	





周吕文 中国科学院力学研究所

第三讲: 启发式算法

Thank You!!!

Notes			
Notes			
Notes			
Notes			