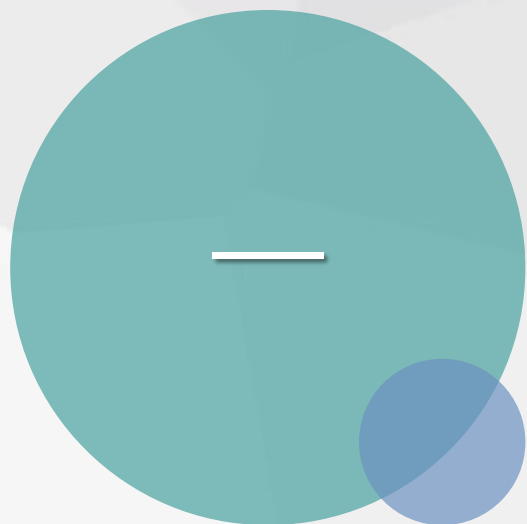




2018 暑假留校 算法练习讲解（1）



小组16级成员 娄泽豪



上周题目讲解



所用伪代码格式说明

keyword	关键字
<i>Variable</i>	关键变量
<i>function</i>	函数，函数调用
<-	(数据流)流向，插入，赋值
<--	追加
<-\$	合理格式化后流向
<i>a.func(...)</i>	在a上调用func函数
[[INPUT]]	输入流
[[OUT]]	输出流



A. 字符排序

```
repeat Container <-- a, b, c <- [[INPUT]]  
      sort(Container)  
      [[OUT]] <-$ Container
```



B. 球体积

```
repeat  $R \leftarrow [[\text{INPUT}]]$   
       $[[\text{OUT}]] \leftarrow \$ \frac{4}{3} \pi R^3$ 
```



C. 回文串

```
N <- [[INPUT]]
repeat N times:
    STR_string <- [[INPUT]]
    REVSTR_string <- STR.foldr("", { _1 + _2 })
    [[OUT]] <- $ if (STR == REVSTR) "yes" else "no"
```



D. 最小公倍数

```
let lcm(a, b, x defaults b) =  
  if (x % a == 0) b  
  else          lcm(a, b, x + b)  
  
repeat a, b <- <INPUT>  
  <OUT> <-$ lcm(min(a, b), max(a, b))
```



D. 最小公倍数——数论方法

```
let euclidean(a, b) =  
    if (b > 0) euclidean(b, a % b)  
    else      a
```

```
let lcm(a, b) = a * b / euclidean(a, b)
```

```
repeat a, b <- <INPUT>  
    <OUT> <-$ lcm(a, b)
```




E. 计算器

```
let calculator(OP, a, b) = OP match {  
  case '+' => a + b  
  case '-' => a - b  
  case '*' => a * b  
  case '/' => a / b  
}
```

```
N <- [[INPUT]]  
repeat N times:  
  OPchar, aint, bint <- [[INPUT]]  
  [[OUT]] <- $ calculator(OP, a, b)
```



F. 数字字符统计

```
N <- [[INPUT]]
repeat N times:
    STR_string <- [[INPUT]]
    [[OUT]] <- $ STR.fold(0, { _1 + if (isNumber(_2)) 1 else 0 })
```



G. 数字序列插入

```
repeat N, M <- [[INPUT]]  
  repeat N times  
    Container <-- [[INPUT]]  
    Container <-- M // Container.insert(M)  
    sort(Container) // do nothing  
    [[OUT]] <-$ Container
```



H. 合法标识符

```
let isfch(c) = (isAlpha(c) || c == '_')
let isvch(c) = (isvch(c) || isNumber(c))
let valid(STR) =
    if (isfch(STR[0])) false
    else STR.fold(0, { _1 + (if (isvch(_2)) 0 else 1 )}) == 0

N <- [[INPUT]]
repeat N times:
    STRstring <- [[INPUT]]
    [[OUT]] <- $ if (valid(OP)) "yes" else "no"
```



I. 三角形

```
let valid(a, b, c) = (a + b > c && a + c > b && b + c > a)
```

```
N <- [[INPUT]]
```

```
repeat N times:
```

```
    a, b, c <- [[INPUT]]
```

```
    [[OUT]] <- $ if (valid(a, b, c)) "YES" else "NO"
```



J. 亲和数

```
let amicable(n) =  
  (1 to n / 2).fold(0, { _1 + if (n % _2 == 0) 1 else 0 })
```

```
N <- [[INPUT]]  
repeat N times:  
  a, b, c <- [[INPUT]]  
  [[OUT]] <- $ if (a == amicable(b) && b == amicable(a))  
                "YES"  
                else  
                "NO"
```



K. 素数

```
let  $f(x) = x^2 + x + 41$ 
```

```
let valid(x, y) =
```

```
  (x to y).fold(0, {  $_1$  + if (isPrime( $f(_2)$ )) 1 else 0 })
```

```
N <- [[INPUT]]
```

```
repeat { x, y <- [[INPUT]] } x != 0 || y != 0
```

```
  [[OUT]] <- $ if (valid(x, y)) "OK" else "Sorry"
```



K. 素数——朴素素数判断法

```
let isPrime(n, x defaults n / 2) =  
  if      (x < 2)      true  
  else if (n % x == 0) false  
  else               isPrime(n, x - 1)
```




K. 素数——素数筛

```
const RANGE uint = 3000
var prime array<boolean, RANGE + 1>
let initPrime = {
    prime.foreach({ _ = true })
    prime[0] <- prime[1] <- false
    (2 to RANGE).foreach({
        (_ to RANGE step _).foreach({ prime[_] <- false })
    })
}

let isPrime(n) = prime[n]
```



L. 首字母大写

```
let getState(ch) = ch match {  
  case ' ' => STATE_SPACE  
  case '\0' => STATE_END  
  case _   => STATE_WORDCTX  
}  
let fsm(str, state, pos) = state match {  
  case STATE_END => ;;  
  case _ => {  
    [[OUT]] <-$ if (_ == STATE_WORDCTX) str[pos]  
               else toUpper(str[pos])  
    fsm(str, getState(str[pos]), pos + 1)  
  }  
}
```

上周题目讲解

L. 首字母大写

```
repeat STRstring <- [[INPUT]]  
  fsm(STR, STATE_SPACE, 0)
```

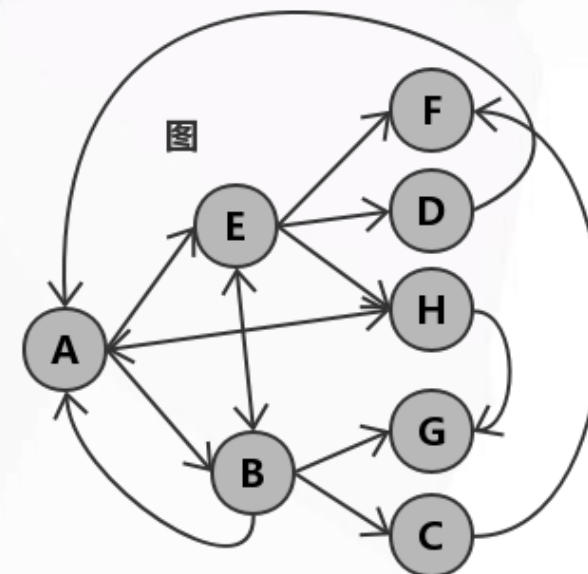
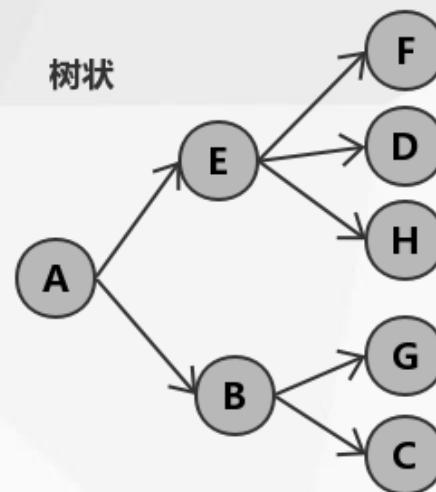
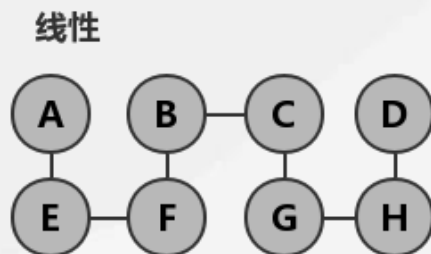
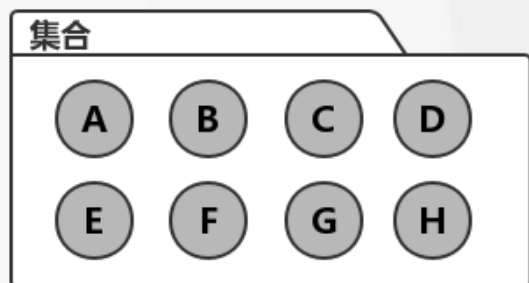




基本搜索算法

搜索与图

搜索是一种基本的图算法



四种基本的数据结构



结点?

通俗地说，在搜索算法中提到的结点，即表示搜索范围内可能的一种情况。例如，对于在“迷宫中寻找路径”问题里，“在第 t 时间处于 (x, y) 坐标”即是一种可能的情况，即一个“结点”。

结点具有零个或多个“通向”的结点，即可能从这种情况通过某种操作到达的另一种情况。我们简单地称之为“通向”。



一般策略

1. 根据需要一个初始“结点”，我们将之称为当前结点
2. 判断当前结点是否是需要的（是否是最终答案）。
3. 如果当前结点虽然不是答案，但是当前结点还可以通向其他结点（即有可能通向答案或可以通向答案的结点），那么从当前结点通向的结点中选取一个作为下一个当前结点，并返回步骤2；如果没有，根据选取结点的策略不同，既可能返回上一个“当前结点”，也可能已经存在下一个“当前结点”，那么进行下一个“当前结点”，也可能直接结束。
4. 反复进行以上步骤后，应当已经找到答案，或者检查完了所有可能的情况，说明没有可能的答案。



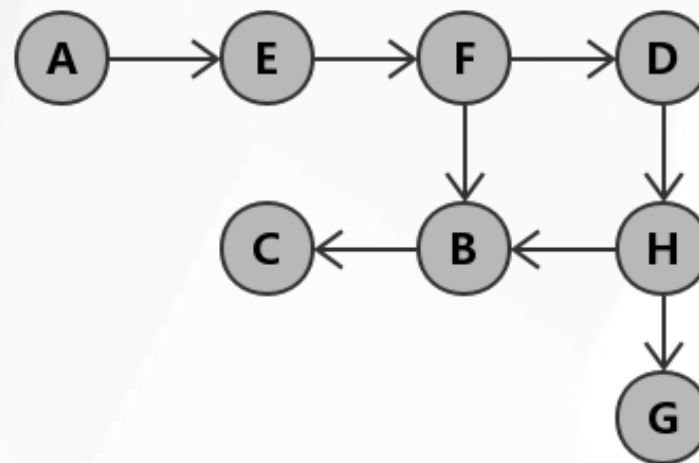
选取策略

1. 深度优先
2. 广度优先



先试试看——深度优先搜索

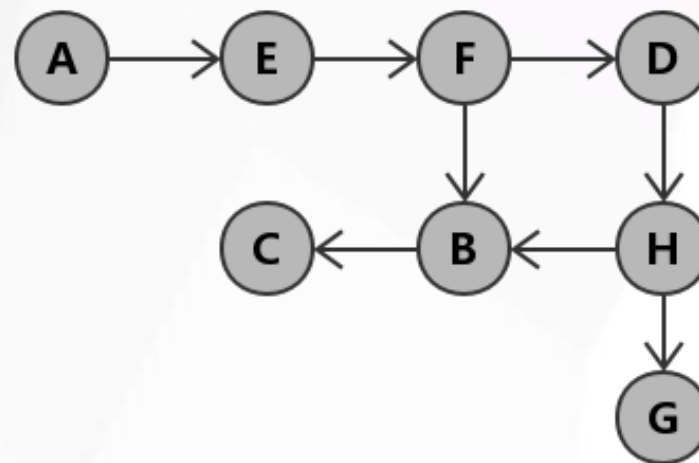
深度优先在选取“下一个当前结点时”，按照一定的顺序逐个筛选选取，当成功地进行一次选取后，下一个当前结点将是这个被选取到的结点。若最终这个被选取的结点被证明即不是答案，也不能通向答案，那么再进行第二次选取。





普遍撒网——广度优先搜索

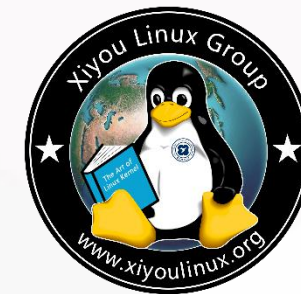
深度优先在选取“下一个当前结点时”，将所有的结点都按照顺序逐个放在**队列**中。下一个当前结点是从这个队列中拿出的队头结点。





优化策略

1. 记忆化：访问过的结点可能不必再访问
2. 排除明显不可能的结点：如果通向的结点显然不具备答案或已经证明其不存在答案，那么不再选取它。
3. 一般来说，求“最”值的会倾向于使用广度优先，求“一个”值的会倾向于使用深度优先。



— END —

Thanks !

