一些搜索技巧

Claris

Hangzhou Dianzi University

2018年2月5日

■ 本节课主要介绍以下三种搜索方法:

- 本节课主要介绍以下三种搜索方法:
- 深度优先搜索 (DFS)。

- 本节课主要介绍以下三种搜索方法:
- 深度优先搜索 (DFS)。
- 广度优先搜索 (BFS)。

- 本节课主要介绍以下三种搜索方法:
- 深度优先搜索 (DFS)。
- 广度优先搜索 (BFS)。
- 双向搜索。

■ 深度优先搜索是指递归地搜索。

- 深度优先搜索是指递归地搜索。
- 在递归的过程中,记录当前的状态,并加以适当的剪枝。

- 深度优先搜索是指递归地搜索。
- 在递归的过程中,记录当前的状态,并加以适当的剪枝。
- 实现起来较为方便,但是效率上一般不好。

- 深度优先搜索是指递归地搜索。
- 在递归的过程中,记录当前的状态,并加以适当的剪枝。
- 实现起来较为方便,但是效率上一般不好。
- 效率与遍历到的状态数个数有关,因此在用 DFS 之前需要 分析状态数。

给定 $n(n \le 20)$ 个物品,每个物品有体积和价值,以及一个容量为 m 的背包。

给定 $n(n \le 20)$ 个物品,每个物品有体积和价值,以及一个容量为 m 的背包。

求最多能背走多少总价值的物品。

给定 $n(n \le 20)$ 个物品,每个物品有体积和价值,以及一个容量为 m 的背包。

求最多能背走多少总价值的物品。

■ 记录当前考虑了前几个物品,选择物品的总体积和总价值。

给定 $n(n \le 20)$ 个物品,每个物品有体积和价值,以及一个容量为 m 的背包。

求最多能背走多少总价值的物品。

- 记录当前考虑了前几个物品,选择物品的总体积和总价值。
- 状态数: 2ⁿ。

全排列生成

生成 1 到 $n(n \le 10)$ 的所有全排列。

全排列生成

生成 1 到 $n(n \le 10)$ 的所有全排列。

■ 记录当前已经选了哪些数,然后枚举下一个要选择的数。

全排列生成

生成 1 到 $n(n \le 10)$ 的所有全排列。

- 记录当前已经选了哪些数,然后枚举下一个要选择的数。
- 状态数: n!。

本题中定义元音字母为:a,e,i,o,u,w,y / 剩下的为辅音字母。

本题中定义元音字母为:a,e,i,o,u,w,y,剩下的为辅音字母。 给定一个小写字符串 *S*,你需要给每种字母指定它是大写还 是小写,使得 *S* 中相邻且大小写不同的辅音字母对数最多。

本题中定义元音字母为:a,e,i,o,u,w,y,剩下的为辅音字母。 给定一个小写字符串 *S*,你需要给每种字母指定它是大写还 是小写,使得 *S* 中相邻且大小写不同的辅音字母对数最多。

如:CoNsoNaNts 有 2 对:Ns、Nt; StRenGtH 有 5 对:St、tR、nG、Gt、tH。

本题中定义元音字母为:a,e,i,o,u,w,y,剩下的为辅音字母。 给定一个小写字符串 *S*,你需要给每种字母指定它是大写还 是小写,使得 *S* 中相邻且大小写不同的辅音字母对数最多。

如:CoNsoNaNts 有 2 对:Ns、Nt; StRenGtH 有 5 对:St、tR、nG、Gt、tH。

 $1 \le |S| \le 10^6$

本题中定义元音字母为:a,e,i,o,u,w,y,剩下的为辅音字母。 给定一个小写字符串 *S*,你需要给每种字母指定它是大写还 是小写,使得 *S* 中相邻且大小写不同的辅音字母对数最多。

如:CoNsoNaNts 有 2 对:Ns、Nt; StRenGtH 有 5 对:St、tR、nG、Gt、tH。

- $1 \le |S| \le 10^6$
- Source : NEERC 2017 Northern Subregional Contest

给定一个 n 个点 m 条边的简单无向图 , 你需要选择其中的一些点 , 满足 :

给定一个 n 个点 m 条边的简单无向图,你需要选择其中的一些点,满足:

对于任意一条边 (u,v) , u 和 v 中至少有一个点被选中。

给定一个 n 个点 m 条边的简单无向图 , 你需要选择其中的一些点 , 满足 :

对于任意一条边 (u, v) , u 和 v 中至少有一个点被选中。 求可行的方案数。

给定一个 n 个点 m 条边的简单无向图 , 你需要选择其中的

一些点,满足:

对于任意一条边 (u,v) , u 和 v 中至少有一个点被选中。 求可行的方案数。

■ $1 \le n \le 40_{\circ}$

给定一个 n 个点 m 条边的简单无向图 , 你需要选择其中的

一些点,满足:

对于任意一条边 (u, v) , u 和 v 中至少有一个点被选中。 求可行的方案数。

- $1 \le n \le 40$ 。
- $0 \le m \le \frac{n(n-1)}{2}$

广度优先搜索

■ 广度优先搜索利用队列来扩展状态。

广度优先搜索

- 广度优先搜索利用队列来扩展状态。
- 在搜索的过程中,加上判重来使得每个状态最多被扩展一次。

广度优先搜索

- 广度优先搜索利用队列来扩展状态。
- 在搜索的过程中,加上判重来使得每个状态最多被扩展一次。
- 同时因为队列的性质保证了到每个状态都是最小扩展次数 *,*可以求最短路。

给定 n 个长度都为 k 的 01 串。

给定 n 个长度都为 k 的 01 串。 定义两个 01 串的相似度为它们对应位置字符相同的位置个数。

给定 n 个长度都为 k 的 01 串。

定义两个 01 串的相似度为它们对应位置字符相同的位置个数。

如: 001110 和011011 的相似度为 3。请找到一个长度为 k 的 01 串 n ,使得它到这 n 个串的相似度的最大值最小。

给定 n 个长度都为 k 的 01 串。

定义两个 01 串的相似度为它们对应位置字符相同的位置个数。

如: 001110 和011011 的相似度为 3。请找到一个长度为 k 的 01 串 r 使得它到这 r 个串的相似度的最大值最小。

■ $1 \le n \le 100000_{\circ}$

给定 n 个长度都为 k 的 01 串。

定义两个 01 串的相似度为它们对应位置字符相同的位置个数。

如: 001110 和011011 的相似度为 3。请找到一个长度为 k 的 01 串 r 使得它到这 r 个串的相似度的最大值最小。

- $1 \le n \le 100000_{\circ}$
- 1 < k < 20

给定 n 个长度都为 k 的 01 串。

定义两个 01 串的相似度为它们对应位置字符相同的位置个数。

如:001110 和011011 的相似度为 3。请找到一个长度为 k 的 01 串,使得它到这 n 个串的相似度的最大值最小。

- $1 \le n \le 100000_{\circ}$
- $1 \le k \le 20_{\circ}$
- Source : NCPC 2017

双向搜索

■ 双向搜索 (Meet in the Middle) 是指同时从起点终点开始搜索,在中途相遇。

双向搜索

- 双向搜索 (Meet in the Middle) 是指同时从起点终点开始搜索,在中途相遇。
- 如此一来复杂度可以开根号。

有n个物品,m块钱,给定每个物品的价格,求买物品的方案数。

有n个物品,m块钱,给定每个物品的价格,求买物品的方案数。

■ $1 \le n \le 40_{\circ}$

有n个物品,m块钱,给定每个物品的价格,求买物品的方案数。

- $1 \le n \le 40_{\circ}$
- $1 \le m \le 10^{16}$ 。

有n个物品,m块钱,给定每个物品的价格,求买物品的方案数。

- $1 \le n \le 40_{\circ}$
- $1 \le m \le 10^{16}$ °
- Source: CEOI 2015

Travelling to Random Cities

n=100000 个点 , m=300000 条边的随机简单无向图 , 任意一条边长度都是 1。

Travelling to Random Cities

 $\emph{n}=100000$ 个点, $\emph{m}=300000$ 条边的随机简单无向图,任意一条边长度都是 1。

k 次询问,每次随机指定起点和终点,求两点间的最短路。

Travelling to Random Cities

 $\emph{n}=100000$ 个点, $\emph{m}=300000$ 条边的随机简单无向图,任 意一条边长度都是 1。

k 次询问,每次随机指定起点和终点,求两点间的最短路。

■ $1 \le k \le 10000_{\circ}$

Description

Travelling to Random Cities

 $\emph{n}=100000$ 个点, $\emph{m}=300000$ 条边的随机简单无向图,任意一条边长度都是 1。

k 次询问,每次随机指定起点和终点,求两点间的最短路。

- $1 \le k \le 10000_{\circ}$
- Source : XVII Open Cup named after E.V. Pankratiev. GP of Two Capitals

题目提交

课上例题:

http://acm.hdu.edu.cn/diy/contest_show.php?cid=33128

课后习题:

http://acm.hdu.edu.cn/diy/contest_show.php?cid=33129

密码:

G*&GSF&*t387tr

Thank you!