# calmound

比你优秀的人, 却比你还努力

博客园 博问 闪存 首页 新随笔 联系 管理 订阅

随笔-235 文章-4 评论-11

#### 网络流一最大流(Edmond-Karp算法)

网络流看了两天,终于有了一点眉目,也拿模版A了道题目,通过对于模版代码的调试也真正了解了 ek算法的用途了。

想好好写下总结都不让人顺心,写到一半网站死了,又得重新写。。

不说废话了,直接正题

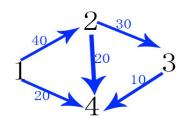
首先要先清楚最大流的含义,就是说从源点到经过的所有路径的最终到达汇点的所有流量和

# EK算法的核心

反复寻找源点s到汇点t之间的增广路径,若有,找出增广路径上每一段[容量-流量]的最小值delta,

在寻找增广路径时,可以用BFS来找,并且更新残留网络的值(涉及到反向边)。

而找到delta后,则使最大流值加上delta,更新为当前的最大流值。



这么一个图, 求源点1, 到汇点3的最大流

由于我是通过模版真正理解ek的含义,所以先上代码,通过分析代码,来详细叙述ek算法

# ₩ View Code

显而易见capacity存变的流量,进行ek求解

对于BFS找增广路:

1. flow[1]=INF, pre[1]=0;

源点1进队列,开始找增广路, capacity[1][2]=40>0,则flow[2]=min(flow[1],40)=40;

capacity[1][4]=20>0,则flow[4]=min(flow[1],20)=20;

capacity[2][3]=30>0,则flow[3]=min(folw[2]=40, 30)=30;

capacity[2][4]=30,但是pre[4]=1(已经在capacity[1][4]这遍历过4号点了)

capacity[3][4].....

当index=4(汇点),结束增广路的寻找

传递回increasement (该路径的流),利用前驱pre寻找路径

路径也自然变成了这样:

昵称: calmound 园龄: 3年2个月 粉丝: 15 关注: 12 +加关注

<	2013年1月					>
日		$\equiv$		四	五	六
30	31	1	2	3	4	5
6	7	8	9	10	11	12
13	14	15	16	17	18	19
20	<u>21</u>	22	23	24	<u> 25</u>	26
<u>27</u>	28	29	30	31	1	2
3	4	5	6	7	8	9

搜索

【找找看】
谷歌搜索

### 常用链接

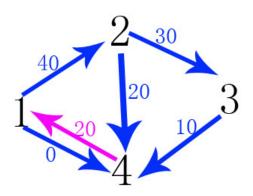
我的随笔 我的评论 我的参与 最新评论 我的标签 更多链接

### 我的标签

杂题(28) 图论(27) 动态规划(17) 搜索(15) 几何(5) 数论(5) 字符窜(4) 排序(3) 博弈(3) CSS(3) 更多

### 随笔分类

ACM(111) cocos2d-x(3)Directx(3) Kinect(1) Leetcode(51) Maya(3) WEB后台 web开发 WEB前端(7)



# 2.flow[1]=INF, pre[1]=0;

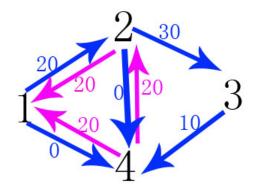
源点1进队列,开始找增广路,capacity[1][2]=40>0,则flow[2]=min(flow[1],40)=40; capacity[1][4]=0!>0,跳过 capacity[2][3]=30>0,则flow[3]=min(folw[2]=40,30)=30;

capacity[2][4]=30,pre[4]=2,则flow[2][4]=min(flow[2]=40,20)=20; capacity[3][4].....

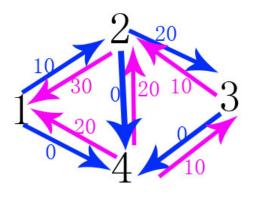
当index=4(汇点),结束增广路的寻找

传递回increasement (该路径的流),利用前驱pre寻找路径

## 图也被改成



接下来同理



这就是最终完成的图,最终sumflow=20+20+10=50(这个就是最大流的值)

比赛(3)

代码实现(14)

感想(1)

数据结构与算法学习(2)

数据库mysql(2)

学习(22)

文章分类

uva

线段树(1)

私人

朱三木绘画集

个人绘画心情博客

积分与排名

积分 - 23617

排名 - 7706

最新评论

1. Re:Kinect安装

知道问题了,是因为我安装sdk时没有断掉 kinect的USB。

--生命的礼物

2. Re:Kinect安装

您好,最近刚接触Kinect,按您说的步骤,还是会出现please launch a kinect-ena bled app and then press the refresh button这个问题,……

--生命的礼物

3. Re:网络流一最大流(Edmond-Karp算法)

楼主这篇文章写的条理非常清晰! 大赞!

--xunyulin

4. Re:Length of Last Word nice!

--higerzhang

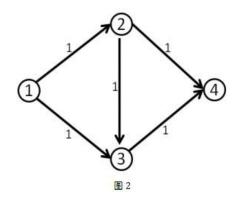
5. Re:Spiral Matrix II

森哥最近学得东西好高大上。。。

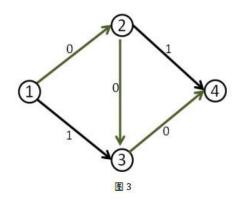
--ZeroCode\_1337

## 阅读排行榜

- 1. 网络流一最大流(Edmond-Karp算法
- ) (4731)
- 2. 散列表(1416)
- 3. Kinect安装(1123)
- 4. String to Integer (atoi)(755)
- 5. Single Number II(650)



我们第一次找到了1-2-3-4这条增广路,这条路上的delta值显然是1。于是我们修改后得到了下面这个流。(图中的数字是容量)



这时候(1,2)和(3,4)边上的流量都等于容量了,我们再也找不到其他的增广路了,当前的流量是1。

但这个答案明显不是最大流,因为我们可以同时走1-2-4和1-3-4,这样可以得到流量为2的流。

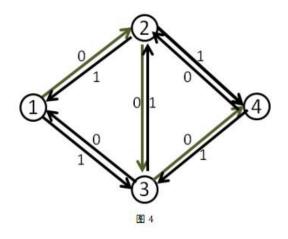
那么我们刚刚的算法问题在哪里呢?问题就在于我们没有给程序一个"后悔"的机会,应该有一个不走(2-3-4)而改走(2-4)的机制。那么如何解决这个问题呢?回溯搜索吗?那么我们的效率就上升到指数级了。

而这个算法神奇的利用了一个叫做反向边的概念来解决这个问题。即每条边(I,j)都有一条反向边(j,i),反向边也同样有它的容量。

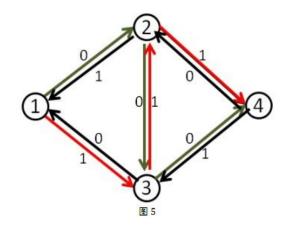
我们直接来看它是如何解决的:

在第一次找到增广路之后,在把路上每一段的容量减少delta的同时,也把每一段上的反方向的容量增加delta。即在Dec(c[x,y],delta)的同时,inc(c[y,x],delta)

我们来看刚才的例子,在找到1-2-3-4这条增广路之后,把容量修改成如下



这时再找增广路的时候,就会找到1-3-2-4这条可增广量,即delta值为1的可增广路。将这条路增广之后,得到了最大流2。



那么,这么做为什么会是对的呢?我来通俗的解释一下吧。

事实上,当我们第二次的增广路走3-2这条反向边的时候,就相当于把2-3这条正向边已经是用了的流量给"退"了回去,不走2-3这条路,而改走从2点出发的其他的路也就是2-4。(有人问如果这里没有2-4怎么办,这时假如没有2-4这条路的话,最终这条增广路也不会存在,因为他根本不能走到汇点)同时本来在3-4上的流量由1-3-4这条路来"接管"。而最终2-3这条路正向流量1,反向流量1,等于没有流量。

这就是这个算法的精华部分,利用反向边,使程序有了一个后悔和改正的机会。而这个算法和我刚才给出的代码相比只多了一句话而已。

至此,最大流Edmond-Karp算法介绍完毕。

部分转载于: http://www.wutianqi.com/?p=3107

分类: <u>学习</u>



- « 上一篇: sdut 1446 超级玛丽
- » 下一篇: <u>Trie树</u>

posted @ 2013-01-27 15:35 calmound 阅读(4731) 评论(1) 编辑 收藏

# 发表评论

#1楼 2014-12-23 16:31 | xunyulin

楼主这篇文章写的条理非常清晰! 大赞!

支持(0) 反对(0)

刷新评论 刷新页面 返回顶部

注册用户登录后才能发表评论,请 登录 或 注册, 访问网站首页。

【免费课程】系列: PS入门基础-魔幻调色

【推荐】50万行VC++源码: 大型组态工控、电力仿真CAD与GIS源码库

融云,免费为你的App加入IM功能——让你的App"聊"起来!!



#### 最新**IT**新闻:

- · Kirsty Nathoo: YC创业第18课,划清个人与公司的界限
- · Apple Watch的复杂是因为Siri不够聪明
- ·微信"摇电视"功能正式对外开放
- · 关于初创公司, 你是图赚钱还是为成长?
- · Apple Watch有望帮助苹果俘获更多企业用户
- » 更多新闻...



# 史上最全的HTML5教程

CSS3 • JS • jQuery • Bootstrap • Egret • creatJS



# 最新知识库文章:

- · 帮设计师与工程师更好沟通的实用技巧
- ·图片服务架构演进
- ·软件架构师是一个角色,不是一项工作
- ·给公司部门设计的SOA架构
- ·好代码不值钱
- » 更多知识库文章...

Copyright ©2015 calmound