# 華中科技大學

# 课程设计报告

题目: 孔明棋游戏求解程序设计

课程名称:命令式计算原理专业班级:CS2209学号:U202210755姓名:章宏宇指导教师:李开报告日期:2024.05.08

计算机科学与技术学院

# 目 录

1	课程设计任务	1
	1.1 简介	
	1.2 设计内容 1	
	1.3 设计要求 1	
2 3	系统需求分析与总体设计	3
	2.1 系统需求分析 3	
	2.2 系统总体设计 3	
3	系统详细设计	5
	3.1 有关数据结构的定义 5	
	3.2 主要算法设计 5	
4	系统实现与测试	8
	4.1 系统实现 ······ 8	
	4.2 系统测试 ······ 10	
5	总结	15
6	体会	16
参	考文献	17
비기		18
	Peg2 标准深度优先搜索18	
	Peg3 记忆化深度优先搜索19	
	Peg4 记忆化+优化遍历顺序深度优先搜索 ······23	
	Peg5 记忆化+双端优化深度优先搜索 28	

# 1 课程设计任务

## 1.1 简介

先简要介绍孔明棋游戏,主要是游戏规则,然后表明本课程设计需要用计算 机对孔明棋游戏棋局进行求解。

孔明棋,是在一个8\*8的棋盘上,把所有格子分成三类:第一类是障碍,棋子不能在障碍内存在;第二类是棋子;第三类是空格,能放棋子但是当前格子内无棋子。规定合法操作为对于在水平或竖直方向上连续的三个格子"223",可以经过一次操作,变为"332",即跳过并吃掉一个棋子。目标是让棋盘上只剩一个棋子。

本课程设计需要用计算机对孔明棋游戏棋局进行求解,采用深度优先搜索方法,同时在多个方面进行优化。

## 1.2设计内容

- (1) 任务一:实现一个函数,能找到一个有解且解唯一的棋局的解。
- (2) 任务二:实现一个函数,能通过递归找到有解但不确定解的棋局的解。
- (3) 任务三:通过哈希表来优化任务二的函数,提升性能。
- (4) 任务四: 优化遍历顺序、选择方向等来进一步提升性能。

### 1.3 设计要求

要求具有以下功能

- (1)设计数据类型:包括棋盘的表示方式,Hash 表的 key 值类型,move操作的表示方式,栈元素的类型等。
- (2) 算法流程设计:根据任务提示和代码框架,设计多个函数,分别完成寻找确定解、回溯法寻找不确定解等;同时需要严格遵守题目要求,正确构造栈,方便 verify 函数验证解的正确性。算法的设计可参考文献[1]。
  - (3) 时间性能的表示: 本设计不以绝对时间和常数大小为评判标准, 而是

对于 Hash 表,根据不合法状态的数量来比对不同程序的相对优劣。

- (4) 程序优化:对深度优先搜索时的遍历顺序、遍历方向和 Hash 表的键值 生成函数进行优化设计与实现,提供较明确的性能优化结果。
- (5) **语法码**风:明显的代码约定问题将会导致扣分;也许会根据代码风格评分,特别是无法通过 cc0 的-w 风格检查的代码。

# 2 系统需求分析与总体设计

## 2.1 系统需求分析

首先,我们需要对合法操作进行设计,将每一个合法操作压缩成合适的形式。 这样做的目的是为了在存储和传输过程中节省空间,并且在进行操作时能更高效 地解压和处理。这种压缩形式不仅能够减少空间复杂度,还能在执行过程中提高 时间复杂度,使得整体运算更加迅速和高效。

其次,我们需要具备解决一个确定棋局并能够走一步的能力。这意味着,我 们必须设计一个算法或程序,能够在给定的棋局状态下,计算出下一步的最佳移 动,并执行这个移动。这一过程不仅要求我们能够准确地分析当前的棋局状态, 还要具备高效计算下一步行动的能力,从而推进棋局的发展。

然后,我们需要通过深度优先搜索(DFS)来解决一个不确定的棋局。深度 优先搜索是一种遍历或搜索树或图的算法,通过尽可能深入到树的每一个分支来 寻找解决方案。在这个过程中,当找到解时,递归地返回这个解;如果没有找到 解,则返回剩下的最少棋子数。这要求我们的算法不仅能够全面搜索所有可能的 棋局状态,还要能够在搜索过程中高效地管理和回溯,以确保找到最优解或最少 的剩余棋子数。

最后,我们需要对深度优先搜索进行优化。优化的目标是提高搜索效率,减少不必要的搜索路径,从而加快找到解决方案的速度。优化方法可以包括剪枝技术、启发式搜索、记忆化搜索等。这些优化技术能够显著减少搜索空间和时间,提高算法的整体性能,使得在复杂棋局中的深度优先搜索更加高效和可行。

# 2.2 系统总体设计

系统主要包括三个部分:库函数定义/实现、Peg Solitaire的递归求解部分、 验证解部分。

库函数定义/实现部分CMU基本实现了,只需要对于某些类型进行设计和定义即可。

递归求解包括两个部分:建立Peg初始格局并预处理,深度优先搜索求解Peg。对于第二个部分,应任务要求实现了多个版本以处理不同棋局。

如下为系统的模块结构图:

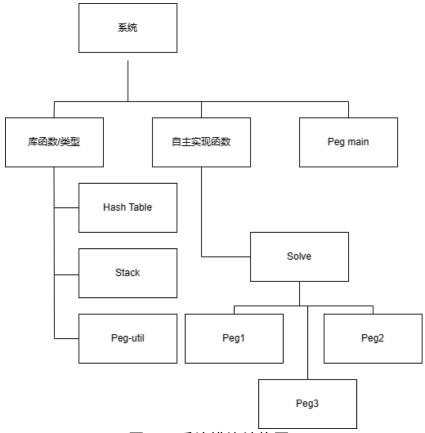


图 2-1 系统模块结构图

# 3 系统详细设计

## 3.1 有关数据结构的定义

要处理的数据:基本数据类型,Peg格局;

基本数据类型包括:操作表示,栈元素,Hash表元素,Hash表键值;

Peg格局: Peg棋盘表示, Peg棋盘压缩。

数据 数据元素 数据项 数据类型 操作表示 整型 move 基本数据 整型 栈元素 stackelem Hash表元素 htelem two\_ints\* Hash表键值 two\_ints\* htkey Peg格局 Peg棋盘表示 整型一维数组 board Peg棋盘压缩 结构体 two\_ints

表 3-1 系统数据及数据类型

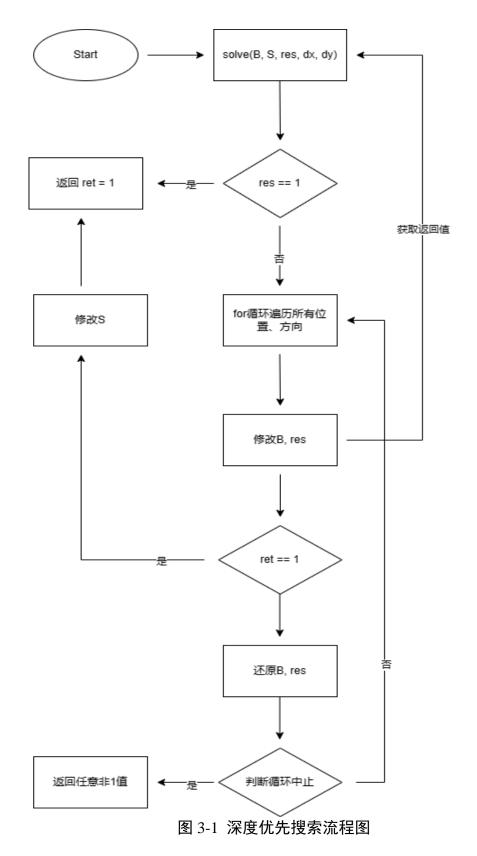
## 3.2 主要算法设计

首先,设计 move 的类型。这里采用十进制压缩,即 move 的每个十进制位表示一维坐标。即:

$$x_s = m/1000 \% 10$$
  
 $y_s = m/100 \% 10$   
 $x_t = m/10 \% 10$   
 $y_t = m/1 \% 10$ 

其次,对于一个确定的棋局,我提出了一个简洁又优雅的枚举方式,即先预处理处两个方向数组 dx[]={-1,0,0,1},dy[]={0,-1,1,0},这样只需要枚举位置和方向下标即可。而且这种方法的扩展性极强。

然后,针对深度优先搜索,按照下图流程图编写程序即可:



最后,对深度优先搜索进行记忆化优化,即将一个棋盘尽可能压缩,把压缩 后的值当作key来hash。按照题目提示和代码提示可知,我们需要把一个Peg棋盘

尽可能压缩。

在此我采用了二进制压缩方法,有棋子位置为1,无棋子位置为0,因为int型最大为2<sup>32</sup>-1,所以将前32位和后32位压缩即可,即:

$$i_1 = \sum_{j=0}^{31} 2^{j} (B[j] == 1)$$

$$i_2 = \sum_{j=0}^{63} 2^{j-32} (B[j] == 1)$$

而对于Hash表的hash函数,CMU提供的terrible版本实在不敢恭维,于是我改了很多版本,其中一个版本如下

$$hash_{kev} = (i_1 * 1331) + (i_2 * 131)$$

在实际测试过程中,forward-only dfs对于french棋盘表现不佳,在本机上因为一开始遍历方向选择有误,同时WSL内存设置太小,导致french1总是爆内存。在我搜索了大量资料后,找到了一篇关于Peg Solitaire的论文[1],在论文中发现可以采用forward-backward dfs——即双端搜索。于是我在peg4中实现了双端搜索的做法。

之后更是在遍历顺序和方向选择上测试了多种组合,最终找到了各个棋盘对 应的最优解。

# 4 系统实现与测试

## 4.1 系统实现

这部分可首先叙述一下你的系统实现的软硬件环境;

根据 3.1 的设计,用指定语言定义各种数据类型;

程序代码部分在这里不需要给出来,只需要叙述清楚在系统中包括哪些函数,各函数的说明,如何利用这些函数实现系统各模块的功能,以及函数间的调用关系(可用图表示出来)。程序详见附录。

系统是以 C0 语言为载体,通过数组、Hash 链表、栈等数据结构来实现,一下是系统实现的软硬件环境,数据类型的具体使用和使用到的函数。

#### 4.1.1 软硬件环境

硬件环境: PC 机, AMD Ryzen 7 7735H 八核 CPU 3.20GHz, 32G 内存; 系统环境: WSL2:

#### 4.1.2 数据类型

如系统设计所说,采取如下数据类型定义。

typedef int[] board;

typedef int stackelem;

typedef struct two\_ints\* htelem;

typedef struct two\_ints\* htkey;

typedef int move;

#### 4.1.3 函数说明

以下为系统实现所使用到的函数,对函数功能的简单阐述以及函数之间的调用关系。

(1) peg1, peg2 求解模块函数说明

int row\_start(move m):

解压 m 对应的 $x_s$ 

```
int col_start(move m):
   解压 m 对应的ys
int row_end(move m):
   解压 m 对应的x_e
int col_end(move m):
   解压 m 对应的y_e
move op(int r_s, int c_s, int r_e, int c_e):
   压缩操作
int solve(board B, stack S, int res, int[] dx, int[] dy):
   递归求解 Peg 棋局
int peg_solve(board B, stack S):
   peg 文件入口, 预处理之后调用 solve
 (2) peg3 求解模块函数说明
ht_lookup(ht H, htkey k):
   判断 k 是否存在 hash table 中
ht_insert(ht H, htkey k):
   将 k 插入 hash table 中
htelem trans(board B):
   压缩棋盘 B 为两个整型
void change(htelem nowhtkey, int ord, int op):
   得到改变一位后的压缩数据,优化常数用。
int solve(board B, stack S, ht H, int res, int[] dx, int[] dy):
   加入 Hash 表进行记忆化搜索的 solve 函数
```

其它同 peg1、peg2

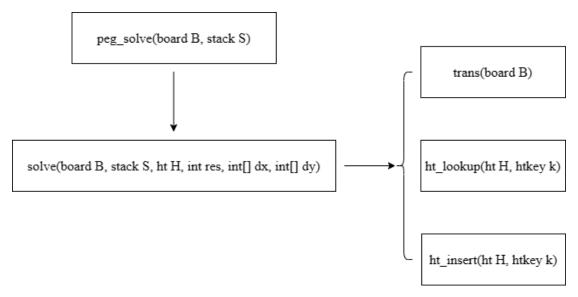


图 4-1 Peg3 求解模块函数调用示意图

(3) peg4 求解模块函数说明

在实现双端搜索时,求解只需要两步:一步 backward,一步 forward。void pre\_solve(board B, ht H, int nums):

从最终态往回走,nums 控制走的步数,H 记录所有走到的状态。 其它函数基本与 peg3 类似。

## 4.2 系统测试

首先叙述一下常用的软件测试方法,在选择几个主要的功能模块(自行掌握数量,关键要体现你的水平的一些模块)描述测试过程。(1)先明确模块的功能、设计目标等;(2)分析、叙述如何选取测试数据,要求有完整的测试大纲;

(3)运行结果(这时可用截图); (4)分析运行结果、确认程序满足该模块的设计目标。

#### 4.2.1 软件测试方法

软件的测试方法常用的有以下几类:

- (1) 是否关心内部结构: 白盒测试,黑盒测试,灰盒测试。
- (2) 是否执行代码: 静态测试, 动态测试。
- (3) 开发过程级别:

单元测试,集成测试,系统测试。

(4) 是否需要人工:

手工测试,自动化测试。

(5) 测试实施组织:

开发测试, 用户测试, 第三方测试。

(6) 测试环境:

阿尔法测试, 贝塔测试。

而在系统测试中,具体需要测试的类型有:功能测试,性能测试,接口测试, 人机交互界面测试,强度测试,余量测试,安全性测试,可靠性测试,恢复性测 试,边界测试,数据处理测试,安装性测试,容量测试,互操作性测试,敏感性 测试,标准符合性测试,兼容性测试,中文本地化测试等。

#### 4.2.2 测试大纲

**测试目的**:通过对已有数据的运行计算来验证系统是否已经达到设计指标,探索系统优化改进的方向。

测试环境:同系统实现部分,此处不再赘述。

测试方法:选择合适数量的具有代表性的测试用例,通过控制变量法,进行求解时间的测量与比较。进行对测试用例的特征分析,以及对程序运行的结果分析。

测试内容: Peg 格局求解性能测试。

#### 4.2.3 Peg 格局求解性能测试

#### 功能目标:

对所给棋局进行求解,有解的棋局需要给出具体操作,无解的棋局只需给出最少棋子个数即可。

比较 dfs 和记忆化 dfs 和记忆化+双端搜索算法的性能和各自的特点,在实际应用中可以灵活选取三种方法从而高效地求解问题。

#### 测试方法:

执行所给编译运行指令即可

% cc0 -d -w -o peg\* peg-client.c0 lib/\*.c0 peg\*.c0 peg-main.c0

% ./peg\* \*\*\*\*\*\*.txt

#### 测试数据:

利用已有数据,测试 english.txt、french1.txt、french2.txt、french3.txt.

#### 运行结果:

首先,先测试dfs、记忆化搜索dfs和双端搜索记忆化在各测试数据上的表现:

表 4-1 各算法所需时间

算法	English.txt	French1.txt	French2.txt	French3.txt
Dfs	1.042s	Unsolved	Unsolved	Unsolved
记忆化	2. 424s	5m24.384s	2m16.881s	42. 862s
双端记忆化	7.822s	1m45.311s	2m15.064s	51. 491s

表 4-2 各算法 unsolvable 棋盘数

算法	English.txt	French1.txt	French2.txt	French3.txt
dfs	Unknown	Unknown	Unknown	Unknown
记忆化	1034	86774664	20837945	7046060
双端记忆化	188	14920832	18904696	6129986

#### 观察以上结果可得:

- (1)最简单的深度优先搜索能解决简单的棋局如 English 版本,但对于复杂的棋局如 French 版本就显得无能为力了。在本机上 dfs 跑 French1.txt 跑了 2h 还未能跑出结果。
- (2)记忆化搜索在深度优先搜索的基础上加上了记忆化剪枝,大大缩减了时间和 unsolvable 状态数,在 French\*.txt 上能取得较好的成绩,但仍然显得效率低。
- (3) 双端记忆化搜索在记忆化搜索基础上加上了双端优化,极大程度地缩减了树高,以空间换时间,在(2)的程度上更加缩减了 unsolvable 状态数。是目前的最优解。

#### 改进结果 1:

在测试过程中,注意到记忆化算法在不同的棋盘上时间差别巨大,合理怀疑 各棋盘的框架和初态会影响结果,那么能否改变搜索顺序以找到最适合当前棋盘 的顺序呢?答案是可以的。首先我们改变方向选择上的遍历:

$$dx[0] = 1$$
;  $dx[1] = 0$ ;  $dx[2] = -1$ ;  $dx[3] = 0$ ;  $dy[0] = 0$ ;  $dy[1] = 1$ ;  $dy[2] = 0$ ;  $dy[3] = -1$ ;

我们称呼上述方向为"下右上左"。那么我们考虑修改方向的顺序,为方便控制变量,故只在记忆化搜索上跑:

表 4-3 各方向所需时间

方向	English.txt	Frenchl.txt	French2.txt	French3.txt
下右上左	0.004s	5m21.841s	56.022s	2.806s
下右左上	0.002s	43.814s	56.876s	16.496s
上左右下	0.003s	5m25.728s	58.790s	2.877s

表 4-4 各方向 unsolvable 棋盘数

方向	English.txt	French1.txt	French2.txt	French3.txt
下右上左	10813	81093756	20838004	1637532
下右左上	1034	16639920	20838004	7046060
上左右下	10813	81093756	20837945	1637532

观察结果可以发现,当方向优先顺序不同时,会导致时间和unsolvable棋盘数不同,而且不同的棋盘最适合的方向也不尽相同,所以需要根据棋盘的特征来选择最合适的方向。

因为当前的顺序是 $x:0\to 7,y:0\to 7$ ,是从左上到右下,所以我们优先往右下走在大部分情况都表现更优秀,这也很好地解释了为什么"下右左上"顺序在French. txt表现最好。

#### 改进结果 2:

既然知道方向的优先级会影响结果,那么自然而然地,遍历的顺序也会大幅影响结果。原来的顺序称为normal,是 $x: 0 \to 7, y: 0 \to 7$ ,但分析棋盘的特性可得,理论上应该让棋子尽量在中间,这样棋子之间更加靠近,也会更容易操作。

所以我改进了遍历顺序,改为从外往内。即先遍历离边界近的点,再遍历离边界远的点,我称这种顺序为out-in。相反,从内往外的顺序称为in-out。以下是各顺序和各方向对应的结果:

顺序	方向	French1.txt	French2.txt	French3.txt
71/2/1				
	下右上左	5m21.841s	56.022s	2.806s
Normal	下右左上	43.814s	56.876s	16.496s
	上左右下	5m25.728s	58.790s	2.877s
	下右上左	2m14.374s	16.401s	2. 935s
Out-in	下右左上	15.466s	16.457s	3.597s
	上左右下	2m16.480s	16.379s	2.884s
	下右上左	5m26.232s	2m20.177s	43.007s
In-out	下右左上	5m35.357s	2m17.725s	44. 299s
	上左右下	5m27.886s	2m17.193s	43.501s

表 4-5 各顺序、各方向所需时间

表 4-6 各顺序、各方向 unsolvable 棋盘数

顺序	方向	French1.txt	French2.txt	French3.txt
	下右上左	81093756	20838004	1637532
Norma1	下右左上	16639920	20838004	7046060
	上左右下	81093756	20837945	1637532
	下右上左	47387138	7847221	2076983
Out-in	下右左上	8028362	7847221	2372085
	上左右下	47390876	7847261	2076957
	下右上左	86774664	43051576	17570704
In-out	下右左上	86774664	43051576	17570704
	上左右下	86774664	43051577	17570705

分析以上结果可知,当遍历顺序由原来的normal变成out-in时,在各个方向上基本都有较大的提升,甚至在"下右左上"方向上直接把unsolvable状态数缩减至8e7,只需要15s就能跑出结果。

而与之相对的是,当采用in-out顺序时,在各个方向上都比normal性能上大幅下降。In-out 和 out-in 的对比也证明了我的猜测:应该优先削减外围的棋子,再考虑内部棋子。

# 5 总结

- (1) 我们完美地完成了 peg1、peg2、peg3 程序的设计和实现,并且在相关数据类型的设计方面也达到了高水平。具体来说,我们设计并实现了诸如 move、stackelem、htelem等数据类型,确保了程序的健壮性和扩展性。
- (2) 然而,在实际测试中,我们发现程序的性能较低。为了提高性能,我们利用搜索引擎查找相关资料,最终找到了一篇相关论文[1]。经过仔细阅读,我们发现论文中介绍的双端搜索优化方法非常适合我们的需求。于是,我们将这种方法应用到程序中,取得了显著的性能提升。
- (3) 此外,在阅读 performance-debugging. txt 文档后,我们对程序的遍历顺序和 move 方向优先级进行了深入分析和优化。基于对棋盘特性和相关联系的研究,我们猜测最优的遍历顺序和 move 方向分别是 out-in 和下右左上。通过控制变量法,我们进行了多组数据测试,验证了这一猜想。最终,这些优化措施使程序的性能提升了高达 20 倍,显著提高了程序的效率。

# 6 体会

这次实验起初看起来非常复杂,超长的题目描述、详尽的框架约束,以及复杂又完善的库函数,让人望而生畏。然而,当我仔细阅读题目后,发现其实只需要实现深度优先搜索(DFS)部分即可。

在真正实现 DFS 后,我却发现程序的性能很低,通常需要好几分钟才能得到一个解。优化 DFS 的方法五花八门,这考验了人类的智慧和耐心。面对这一挑战,我需要不断地分析问题特征,寻找合适的优化方法,并进行反复尝试和测试。

优化往往是多个方向的组合,需要尝试许多次才能找到最优解。此外,常见的优化方法并不总是有效,这就需要借鉴前人的经验和智慧。因此,我找了一篇相关论文,花了整个五一假期仔细阅读。在阅读过程中,我摒弃了那些复杂且对这个任务不太有效的优化方法,最终找到了双端搜索这一优雅且高效的优化方案。

在实验过程中,我也得到了老师的大力支持。老师耐心地解答了我提出的各种问题,帮助我更好地理解和应用所学知识。

通过这次实验,我不仅掌握了 DFS 的实现和优化方法,还深刻体会到了科学研究和问题解决的过程。在面对复杂问题时,冷静分析、借鉴前人经验、不断尝试和测试,最终可以找到有效的解决方案。这些经验将对我今后的学习和工作产生深远的影响。

这次实验让我明白了,面对复杂的任务,不能被表面的困难吓倒,而是要通过仔细分析和不懈努力,找到解决问题的最佳途径。希望在未来的学习和实践中,我能不断应用和深化这些经验,进一步提升自己的综合能力。

# 参考文献

[1] Kiyomi, M., Matsui, T. (2001). Integer Programming Based Algorithms for Peg Solitaire Problems. In: Marsland, T., Frank, I. (eds) Computers and Games. CG 2000. Lecture Notes in Computer Science, vol 2063. Springer, Berlin, Heidelberg. https://doi.org/10.1007/3-540-45579-5\_15

# 附录

## Peg2 标准深度优先搜索

```
int row_start(move m){
  int x = m / 1000;
  x \% = 10;
  return x;
int col_start(move m){
  int y = m / 100;
  y %= 10;
  return y;
int row_end(move m){
  int x = m / 10;
  x \% = 10;
  return x;
int col_end(move m){
  int y = m;
  return y%10;
int to(int r, int c){
   return r*8 + c;
move op(int r_s, int c_s, int r_e, int c_e)
  return r_s*1000 + c_s*100 + r_e*10 + c_e;
bool chk(board A, board B)
//@ requires \label{length}(A) == \label{length}(B);
//@ requires \setminus length(A) == 64;
   for(int i = 0; i < 64; i++)
     if(A[i] != B[i])return false;
  return true;
int solve(board B, stack S, int res, int[] dx, int[] dy)
//@requires is_board(B);
//@requires num_pegs(B) >= 1;
//@requires is_stack(S);
//@ensures is_board(B);
  if(res == 1) return 1;
  move now = 0;
  int least = res;
  board A = alloc_array(int, 64);
   for(int i = 0; i < 64; i++)A[i] = B[i];
   for(int x = 0; x < 8; x++){
     for(int y = 0; y < 8; y++){
        if(B[to(x, y)] == 1){
          for(int i = 0; i < 4; i++)
          //@loop_invariant chk(A, B);
             int tx = x + dx[i];
```

```
int ty = y + dy[i];
             if(0 \le tx \&\& tx < 8 \&\& 0 \le ty \&\& ty < 8 \&\& B[to(tx, ty)] == 1){
               tx += dx[i]; \quad ty += dy[i];
               if(0 \le tx \&\& tx < 8 \&\& 0 \le ty \&\& ty < 8 \&\& B[to(tx, ty)] == 0)
                  now = op(x, y, tx, ty);
                  B[to(x, y)] = 0;
                  B[to(x + dx[i], y + dy[i])] = 0;
                  B[to(tx, ty)] = 1;
                  least = min(least, solve(B, S, res-1, dx, dy));
                  if(least == 1){
                    push(S, now);
                    return 1;
                  B[to(x, y)] = 1;
                  B[to(x + dx[i], y + dy[i])] = 1;
                  B[to(tx, ty)] = 0;
            }
          }
     }
  return least;
int peg_solve(board B, stack S)
//@requires is_board(B);
//@requires num_pegs(B) >= 1;
//@requires stack_empty(S);
//@ensures is_board(B);
//@ ensures \result >= 1;
  int[] dx = alloc\_array(int, 4);
  int[] dy = alloc_array(int, 4);
  dx[0] = -1; dx[1] = 0; dx[2] = 0; dx[3] = 1;
  dy[0] = 0; dy[1] = -1; dy[2] = 1; dy[3] = 0;
  int ans = solve(B, S, num_pegs(B), dx, dy);
  return ans;
```

## Peg3 记忆化深度优先搜索

```
int row_start(move m){
  int x = m / 1000;
  x \% = 10;
  return x;
}
int col_start(move m){
  int y = m / 100;
  y \% = 10;
  return y;
int row_end(move m){
  int x = m/10;
  x \% = 10;
  return x;
int col_end(move m){
  int y = m;
  return y%10;
```

```
int to(int r, int c){
  return r*8 + c;
move op(int r_s, int c_s, int r_e, int c_e)
  return r_s*1000 + c_s*100 + r_e*10 + c_e;
bool chk(board A, board B)
//@ requires \label{length}(A) == \label{length}(B);
//@ requires \label{length}(A) == 64;
  for(int i = 0; i < 64; i++)
     if(A[i] != B[i])return false;
  return true;
htelem trans(board B)
//@requires is_board(B);
  htelem now = alloc(struct two_ints);
  now->i1 = 0;
  for(int i = 0; i < 32; i++){
    if(B[i] == 1)now->i1 = now->i1 * 2 + 1;
     else now->i1 = now->i1 * 2;
  }
  now->i2 = 0;
  for(int i = 32; i < 64; i++){
     if(B[i] == 1)now->i2 = now->i2 * 2 + 1;
     else now->i2 = now->i2 * 2;
  now->best_num_pegs = num_pegs(B);
  return now;
int solve1(board B, stack S, ht H, int res, int[] dx, int[] dy)
//@requires is_board(B);
//@requires is_ht(H);
//@requires num_pegs(B) >= 1;
//@requires is_stack(S);
//@ensures is_board(B);
  if(res == 1) return 1;
  htelem nowhtkey = trans(B);
  htelem tofind = ht_lookup(H, nowhtkey);
  if(tofind != NULL)return tofind->best_num_pegs;
  move now = 0;
  int least = res;
    board A = alloc\_array(int, 64);
    for(int i = 0; i < 64; i++)A[i] = B[i];
  for(int x = 0; x < 8; x++){
     for(int y = 0; y < 8; y++){
       if(B[to(x, y)] == 1)\{
          for(int i = 0; i < 4; i++)
          // @loop_invariant chk(A, B);
          {
            int tx = x + dx[i];
            int ty = y + dy[i];
            if(0 \le tx \&\& tx < 8 \&\& 0 \le ty \&\& ty < 8)
             && B[to(tx, ty)] == 1){
               tx += dx[i]; \quad ty += dy[i];
               if(0 \le tx \&\& tx < 8 \&\& 0 \le ty \&\& ty < 8
               && B[to(tx, ty)] == 0){
                 now = op(x, y, tx, ty);
```

```
B[to(x, y)] = 0;
                  B[to(x + dx[i], y + dy[i])] = 0;
                  B[to(tx, ty)] = 1;
                  least = min(least, solve1(B, S, H, res-1, dx, dy));
                  if(least == 1){
                    push(S, now);
                    return 1;
                  B[to(x, y)] = 1;
                  B[to(x + dx[i], y + dy[i])] = 1;
                  B[to(tx, ty)] = 0;
          }
     }
  if(least != 1){
     nowhtkey->best_num_pegs = least;
     ht_insert(H, nowhtkey);
  return least;
int solve2(board B, stack S, ht H, int res, int[] dx, int[] dy, int[] order)
//@requires is_board(B);
//@requires is_ht(H);
//@requires num_pegs(B) >= 1;
//@requires is_stack(S);
//@ensures is_board(B);
  if(res == 1) return 1;
  htelem nowhtkey = trans(B);
  htelem tofind = ht_lookup(H, nowhtkey);
  if(tofind != NULL)return tofind->best_num_pegs;
  // ht_insert(H, nowhtkey);
  move now = 0;
  int least = res;
    board A = alloc\_array(int, 64);
    for(int i = 0; i < 64; i++)A[i] = B[i];
  for(int index = 0; index < 64; index++){
     int x = order[index] / 8;
     int y = order[index] % 8;
     if(B[to(x, y)] == 1)\{
          for(int i = 0; i < 4; i++)
          // @loop_invariant chk(A, B);
               int tx = x + dx[i];
               int ty = y + dy[i];
               if(0 \le tx \&\& tx < 8 \&\& 0 \le ty \&\& ty < 8
               && B[to(tx, ty)] == 1){
                    tx += dx[i]; \quad ty += dy[i];
                    if(0 \le tx \&\& tx < 8 \&\& 0 \le ty \&\& ty < 8)
                    && B[to(tx, ty)] == 0){
                         now = op(x, y, tx, ty);
                         B[to(x, y)] = 0;
                         B[to(x+dx[i],y+dy[i])]=0;
                         B[to(tx, ty)] = 1;
                         least = min(least, solve2(B, S, H, res-1, dx, dy, order));
                         if(least == 1)
                            push(S, now);
                            return 1;
                         B[to(x, y)] = 1;
                         B[to(x + dx[i], y + dy[i])] = 1;
                         B[to(tx, ty)] = 0;
                    }
```

```
}
          }
     }
  if(least != 1){
     nowhtkey->best_num_pegs = least;
     ht_insert(H, nowhtkey);
  return least;
int getnei(board B, int x, int y, int[] dx, int[] dy){
     int cnt=0;
     for(int i = 0; i < 4; i++){
       int tx = x + dx[i];
       int ty = y + dy[i];
       if(tx \ge 0 \&\& tx < 8 \&\& ty \ge 0 \&\&ty < 8 \&\& B[tx*8 + ty] == 1)
     return cnt;
}
int solve3(board B, stack S, ht H, int res, int[] dx, int[] dy, int[] order)
//@requires is_board(B);
//@requires is_ht(H);
//@requires num_pegs(B) >= 1;
//@requires is_stack(S);
//@ensures is_board(B);
  if(res == 1) return 1;
  htelem nowhtkey = trans(B);
  htelem tofind = ht_lookup(H, nowhtkey);
  if(tofind != NULL)return tofind->best_num_pegs;
  move now = 0;
  int least = res;
    board A = alloc_array(int, 64);
    for(int i = 0; i < 64; i++)A[i] = B[i];
  for(int len = 4; len > 0; len--){
     for(int index = 0; index < 49; index++){
          int x = order[index] / 8;
          int y = order[index] \% 8;
          if(getnei(B, x, y, dx, dy) == len){
               if(B[to(x, y)] == 1)\{
                  for(int i = 0; i < 4; i++)
                  // @loop_invariant chk(A, B);
                    int tx = x + dx[i];
                    int ty = y + dy[i];
                    if(0 \le tx \&\& tx < 8 \&\& 0 \le ty \&\& ty < 8)
                    && B[to(tx, ty)] == 1){
                       tx += dx[i]; \quad ty += dy[i];
                       if(0 \le tx & tx < 8 & 0 \le ty & ty < 8
                       && B[to(tx, ty)] == 0){
                         now = op(x, y, tx, ty);
                         B[to(x, y)] = 0;
                         B[to(x+dx[i],y+dy[i])]=0;
                         B[to(tx, ty)] = 1;
                         least = min(least, solve3(B, S, H, res-1, dx, dy, order));
                         if(least == 1)
                            push(S, now);
                            return 1;
                         B[to(x, y)] = 1;
                         B[to(x + dx[i], y + dy[i])] = 1;
                         B[to(tx, ty)] = 0;
                       }
```

```
}
                   }
                }
           }
     }
  if(least != 1){
     nowhtkey->best\_num\_pegs = least;
     ht_insert(H, nowhtkey);
  return least;
}
int peg_solve(board B, stack S)
//@requires is_board(B);
//@requires num_pegs(B) >= 1;
//@requires stack_empty(S);
//@ensures is_board(B);
//@ ensures \result >= 1;
  int[] dx = alloc\_array(int, 4);
  int[] dy = alloc_array(int, 4);
  // dx[0] = 1; dx[1] = 0; dx[2] = -1; dx[3] = 0;
  // dy[0] = 0; dy[1] = 1; dy[2] = 0; dy[3] = -1;
  \label{eq:continuous} \begin{array}{lll} /\!/\,dx[0]=0; & dx[1]=1; & dx[2]=-1; & dx[3]=0; \\ /\!/\,dy[0]=1; & dy[1]=0; & dy[2]=0; & dy[3]=-1; \end{array}
  dx[0] = -1; dx[1] = 1; dx[2] = 0; dx[3] = 0;
  dy[0] = 0; dy[1] = 0; dy[2] = -1; dy[3] = 1;
  ht H = ht_new(133331);
  int[] order = alloc_array(int, 8*8);
  int index = 0;
  for(int len = 0; len < 5; len++)
     for(int i = 0; i < 7; i++){
           for(int j = 0; j < 7; j++){
                if(min(min(i, 7-i), min(j, 7-j)) == len)\{
                      order[index] = i*8 + j;
                     index++;
                }
  // int ans = solve3(B, S, H, num_pegs(B), dx, dy, order);
  int ans = solve1(B, S, H, num_pegs(B), dx, dy);
  // int ans = solve2(B, S, H, num_pegs(B), dx, dy, order);
  printint(ht_size(H));
  println("\n");
  ht_stats(H);
  return ans;
```

# Peg4 记忆化+优化遍历顺序深度优先搜索

```
int row_start(move m){
  int x = m / 1000;
  x %= 10;
  return x;
}

int col_start(move m){
  int y = m / 100;
  y %= 10;
  return y;
```

```
}
int row_end(move m){
  int x = m / 10;
  x \% = 10;
  return x;
int col_end(move m){
  int y = m;
  return y%10;
int to(int r, int c){
  return r*8 + c;
move op(int r_s, int c_s, int r_e, int c_e)
  return r_s*1000 + c_s*100 + r_e*10 + c_e;
bool chk(board A, board B)
//@ requires \label{length}(A) == \label{length}(B);
//@ requires \setminus length(A) == 64;
  for(int i = 0; i < 64; i++){
     if(A[i] != B[i])return false;
  }
  return true;
htelem trans(board B)
//@requires is_board(B);
  htelem now = alloc(struct two_ints);
  now->i1 = 0;
  for(int i = 0; i < 32; i++){
     if(B[i] == 1)now->i1 = now->i1 * 2 + 1;
     else now->i1 = now->i1 * 2;
  }
  now->i2 = 0;
  for(int i = 32; i < 64; i++){
     if(B[i] == 1)now->i2 = now->i2 * 2 + 1;
     else now->i2 = now->i2 * 2;
  now->best\_num\_pegs = num\_pegs(B);
  return now;
void change(htelem nowhtkey, int ord, int op){
  if(ord \le 31){
     nowhtkey->i1 += op*(1 << (31-ord));
  }else{
     nowhtkey->i2 += op*(1 << (63-ord));
int solve1(board B, stack S, ht H, int res, int[] dx, int[] dy,
               htelem Bhtkey)
//@requires is_board(B);
//@requires is_ht(H);
//@requires num_pegs(B) >= 1;
//@requires htkey_equal(Bhtkey, trans(B));
//@requires is_stack(S);
//@ensures is_board(B);
//@ensures htkey_equal(Bhtkey, trans(B));
```

```
if(res == 1) return 1;
  htelem nowhtkey = alloc(struct two_ints);
  nowhtkey->i1 = Bhtkey->i1;
  nowhtkey->i2 = Bhtkey->i2;
  htelem tofind = ht_lookup(H, nowhtkey);
  if(tofind != NULL)return tofind->best_num_pegs;
  move now = 0;
  int least = res;
    board A = alloc\_array(int, 64);
    for(int i = 0; i < 64; i++)A[i] = B[i];
  for(int x = 0; x < 8; x++){
     for(int y = 0; y < 8; y++){
       if(B[to(x, y)] == 1)\{
          for(int i = 0; i < 4; i++)
          // @loop_invariant chk(A, B);
            int tx = x + dx[i];
            int ty = y + dy[i];
            if(0 \le tx \&\& tx < 8 \&\& 0 \le ty \&\& ty < 8)
            && B[to(tx, ty)] == 1){
               tx += dx[i]; ty += dy[i];
               if(0 \le tx \&\& tx < 8 \&\& 0 \le ty \&\& ty < 8)
               && B[to(tx, ty)] == 0){
                 now = op(x, y, tx, ty);
                  B[to(x, y)] = 0;
                 B[to(x + dx[i], y + dy[i])] = 0;
                 B[to(tx, ty)] = 1;
                 change(Bhtkey, x*8 + y, -1);
                 change(Bhtkey, (x+dx[i])*8+y+dy[i], -1);\\
                 change(Bhtkey, tx*8 + ty, 1);
                 // int tmp = Bhtkey->best_num_pegs;
                 // Bhtkey->best_num_pegs -= 1;
                 least = min(least, solve1(B, S, H, res-1, dx, dy, Bhtkey));
                  if(least == 1)
                    push(S, now);
                    return 1;
                 change(Bhtkey, x*8 + y, 1);
                 change(Bhtkey, (x+dx[i])*8 + y+dy[i], 1);
                 change(Bhtkey, tx*8 + ty, -1);
                 // Bhtkey->best_num_pegs = tmp;
                 B[to(x, y)] = 1;
                 B[to(x + dx[i], y + dy[i])] = 1;
                  B[to(tx, ty)] = 0;
    }
  if(least != 1){
     nowhtkey-\!\!>\!\!best\_num\_pegs=least;
     ht_insert(H, nowhtkey);
  return least;
int solve2(board B, stack S, ht H, int res, int[] dx, int[] dy, int[] order,
               htelem Bhtkey)
//@requires is_board(B);
//@requires is_ht(H);
//@requires num_pegs(B) >= 1;
//@requires is_stack(S);
//@ensures is_board(B);
  if(res == 1) return 1;
```

```
htelem nowhtkey = alloc(struct two_ints);
  nowhtkey->i1 = Bhtkey->i1;
   nowhtkey->i2 = Bhtkey->i2;
   htelem tofind = ht_lookup(H, nowhtkey);
  if(tofind != NULL)return tofind->best_num_pegs;
  // ht_insert(H, nowhtkey);
  move now = 0;
  int least = res:
// board A = alloc_array(int, 64);
    for(int i = 0; i < 64; i++)A[i] = B[i];
  for(int index = 0; index < 64; index++){
     int x = order[index] / 8;
     int y = order[index] % 8;
     if(B[to(x, y)] == 1)\{
          for(int i = 0; i < 4; i++)
          // @loop_invariant chk(A, B);
               int tx = x + dx[i];
               int ty = y + dy[i];
               if(0 \le tx \&\& tx < 8 \&\& 0 \le ty \&\& ty < 8)
               && B[to(tx, ty)] == 1){
                    tx += dx[i]; \quad ty += dy[i];
                    if(0 \le tx \&\& tx < 8 \&\& 0 \le ty \&\& ty < 8)
                    && B[to(tx, ty)] == 0){
                          now = op(x, y, tx, ty);
                          B[to(x, y)] = 0;
                          B[to(x + dx[i], y + dy[i])] = 0;
                          B[to(tx, ty)] = 1;
                          change(Bhtkey, x*8 + y, -1);
                          change(Bhtkey,\,(x+dx[i])*8+y+dy[i],\,\text{-}1);
                          change(Bhtkey, tx*8 + ty, 1);
                          least = min(least, solve2(B, S, H, res-1, dx, dy, order,
                                                           Bhtkey));
                          if(least == 1){
                            push(S, now);
                            return 1;
                         change(Bhtkey, x*8 + y, 1);
                          change(Bhtkey, (x+dx[i])*8 + y+dy[i], 1);
                          change(Bhtkey, tx*8 + ty, -1);
                          B[to(x, y)] = 1;
                          B[to(x + dx[i], y + dy[i])] = 1;
                          B[to(tx, ty)] = 0;
                     }
               }
          }
     }
  if(least != 1){
     nowhtkey->best_num_pegs = least;
     ht_insert(H, nowhtkey);
   return least;
int getnei(board B, int x, int y, int[] dx, int[] dy){
     int cnt=0;
     for(int i = 0; i < 4; i++){
       int tx = x + dx[i];
       int ty = y + dy[i];
       if(tx \ge 0 \&\& tx < 8 \&\& ty \ge 0 \&\&ty < 8 \&\& B[tx*8 + ty] == 1)
     return cnt;
```

```
int\ solve 3 (board\ B,\ stack\ S,\ ht\ H,\ int\ res,\ int[]\ dx,\ int[]\ dy,\ int[]\ order)
//@requires is_board(B);
//@requires is_ht(H);
//@requires num_pegs(B) >= 1;
//@requires is_stack(S);
//@ensures is_board(B);
  if(res == 1) return 1;
  htelem nowhtkey = trans(B);
  htelem tofind = ht_lookup(H, nowhtkey);
  if(tofind != NULL)return tofind->best_num_pegs;
  move now = 0;
  int least = res;
    board A = alloc_array(int, 64);
    for(int i = 0; i < 64; i++)A[i] = B[i];
  for(int len = 4; len > 0; len--){
     for(int index = 0; index < 49; index++){
          int x = order[index] / 8;
          int y = order[index] \% 8;
          if(getnei(B, x, y, dx, dy) == len){
               if(B[to(x, y)] == 1){
                  for(int i = 0; i < 4; i++)
                  // @loop_invariant chk(A, B);
                    int tx = x + dx[i];
                    int ty = y + dy[i];
                    if(0 \le tx \&\& tx < 8 \&\& 0 \le ty \&\& ty < 8)
                    && B[to(tx, ty)] == 1){
                       tx += dx[i]; ty += dy[i];
                       if(0 \le tx \&\& tx < 8 \&\& 0 \le ty \&\& ty < 8)
                       && B[to(tx, ty)] == 0){
                         now = op(x, y, tx, ty);
                         B[to(x, y)] = 0;
                         B[to(x + dx[i], y + dy[i])] = 0;
                         B[to(tx, ty)] = 1;
                         least = min(least, solve3(B, S, H, res-1, dx, dy, order));
                         if(least == 1){
                            push(S, now);
                            return 1;
                         B[to(x, y)] = 1;
                         B[to(x + dx[i], y + dy[i])] = 1;
                         B[to(tx, ty)] = 0;
                    }
                 }
               }
          }
    }
  if(least != 1)
     nowhtkey->best_num_pegs = least;
     ht_insert(H, nowhtkey);
  }
  return least;
int peg_solve(board B, stack S)
//@requires is_board(B);
//@requires num_pegs(B) >= 1;
//@requires stack_empty(S);
//@ensures is_board(B);
//@ensures \result >= 1;
  int[] dx = alloc\_array(int, 4);
  int[] dy = alloc_array(int, 4);
  dx[0] = 1; dx[1] = 0; dx[2] = 0; dx[3] = -1;
```

```
dy[0] = 0; dy[1] = 1; dy[2] = -1; dy[3] = 0;
// dx[0] = 1; dx[1] = 0; dx[2] = -1; dx[3] = 0;
// dy[0] = 0; dy[1] = 1; dy[2] = 0; dy[3] = -1;
// dx[0] = 0; dx[1] = 1; dx[2] = -1; dx[3] = 0;
// dy[0] = 1; dy[1] = 0; dy[2] = 0; dy[3] = -1;
// dx[0] = -1; dx[1] = 1; dx[2] = 0; dx[3] = 0;
// dy[0] = 0; dy[1] = 0; dy[2] = -1; dy[3] = 1;
//\,dx[0]=-1;\quad dx[1]=0;\quad dx[2]=0;\quad dx[3]=1;
// dy[0] = 0; dy[1] = -1; dy[2] = 1; dy[3] = 0;
ht H = ht_new(133331);
int[] order = alloc_array(int, 8*8);
int index = 0;
for(int len = 5; len >=0; len--)
  for(int i = 0; i < 7; i++){
       for(int j = 0; j < 7; j++){
            if(min(min(i, 7-i), min(j, 7-j)) == len)\{
                 order[index] = i*8 + j;
                 index++;
            }
       }
// int ans = solve3(B, S, H, num_pegs(B), dx, dy, order);
// int ans = solve1(B, S, H, num_pegs(B), dx, dy, trans(B));
int ans = solve2(B, S, H, num_pegs(B), dx, dy, order, trans(B));
printint(ht_size(H));
println("");
// println("\n");
// printint(ans);
// println("\n");
// ht_stats(H);
return ans;
```

## Peg5 记忆化+双端优化深度优先搜索

```
int row_start(move m){
  int x = m / 1000;
  x \% = 10;
  return x;
int col_start(move m){
  int y = m / 100;
  y %= 10;
  return y;
int row_end(move m){
  int x = m/10;
  x \% = 10;
  return x;
int col_end(move m){
  int y = m;
  return y%10;
int to(int r, int c){
```

```
return r*8 + c;
move op(int r_s, int c_s, int r_e, int c_e)
  return r_s*1000 + c_s*100 + r_e*10 + c_e;
bool chk(board A, board B)
//@ requires \label{length}(A) == \label{length}(B);
//@ requires \setminus length(A) == 64;
  for(int i = 0; i < 64; i++){
    if(A[i] != B[i])return false;
  return true;
htelem trans(board B)
//@requires is_board(B);
  htelem now = alloc(struct two_ints);
  now->i1 = 0;
  for(int i = 0; i < 32; i++){
     if(B[i] == 1)now->i1 = now->i1 * 2 + 1;
     else now->i1 = now->i1 * 2;
  now->i2 = 0;
  for(int i = 32; i < 64; i++){
     if(B[i] == 1)now->i2 = now->i2 * 2 + 1;
     else now->i2 = now->i2 * 2;
  now->best_num_pegs = num_pegs(B);
  return now;
int solve1(board B, stack S, ht H, int res, int[] dx, int[] dy,
               ht H_B, board fin)
//@requires is_board(B);
//@requires is_ht(H);
//@requires num_pegs(B) >= 1;
//@requires is_stack(S);
//@ensures is_board(B);
  htelem nowhtkey = trans(B);
  // if(res < 3)printint(res);</pre>
  if(res == 0)
     htelem B_to_find = ht_lookup(H_B, nowhtkey);
     if(B_to_find != NULL){
       // fin = alloc_array(int, 64);
       for(int i = 0; i < 64; i++)fin[i] = B[i];
       // print_board(fin);
       return B_to_find->best_num_pegs;
     return 64;
  htelem tofind = ht_lookup(H, nowhtkey);
  if(tofind != NULL)return tofind->best_num_pegs;
  move now = 0;
  int least = num_pegs(B);
     board A = alloc\_array(int, 64);
     for(int i = 0; i < 64; i++)A[i] = B[i];
  for(int x = 0; x < 8; x++){
     for(int y = 0; y < 8; y++){
       if(B[to(x, y)] == 1){
          for(int i = 0; i < 4; i++)
          // @loop_invariant chk(A, B);
```

```
{
            int tx = x + dx[i];
             int ty = y + dy[i];
             if(0 \le tx \&\& tx < 8 \&\& 0 \le ty \&\& ty < 8)
             && B[to(tx, ty)] == 1){
               tx += dx[i]; \quad ty += dy[i];
               if(0 \le tx \&\& tx < 8 \&\& 0 \le ty \&\& ty < 8)
               && B[to(tx, ty)] == 0){
                  now = op(x, y, tx, ty);
                  B[to(x, y)] = 0;
                  B[to(x + dx[i], y + dy[i])] = 0;
                  B[to(tx, ty)] = 1;
                  least = min(least, solve1(B, S, H, res-1, dx, dy, H_B, fin));
                  if(least == 1){
                    push(S, now);
                    return 1;
                  B[to(x, y)] = 1;
                  B[to(x + dx[i], y + dy[i])] = 1;
                  B[to(tx, ty)] = 0;
            }
          }
       }
     }
  if(least != 1){
     nowhtkey->best_num_pegs = least;
     ht_insert(H, nowhtkey);
  return least;
void search(board B, ht H, int res, int[] dx, int[] dy)
//@requires is_board(B);
//@requires is_ht(H);
//@requires num_pegs(B) >= 1;
//@ensures is_board(B);
  htelem nowhtkey = trans(B);
  htelem tofind = ht_lookup(H, nowhtkey);
  if(tofind != NULL)return ;
  nowhtkey->best_num_pegs = 1;
  ht_insert(H, nowhtkey);
  if(res == 0) return;
  // move now = 0;
  for(int x = 0; x < 8; x++){
     for(int y = 0; y < 8; y++){
       if(B[to(x, y)] == 1)\{
          for(int i = 0; i < 4; i++)
          // @loop_invariant chk(A, B);
             int tx = x + dx[i];
             int ty = y + dy[i];
             if(0 \le tx \&\& tx < 8 \&\& 0 \le ty \&\& ty < 8
             && B[to(tx, ty)] == 0){
               tx += dx[i]; \quad ty += dy[i];
               if(0 \le tx \&\& tx < 8 \&\& 0 \le ty \&\& ty < 8
               && B[to(tx, ty)] == 0){
                  // now = op(x, y, tx, ty);
                  B[to(x, y)] = 0;
                  B[to(x + dx[i], y + dy[i])] = 1;
                  B[to(tx, ty)] = 1;
                  // least = min(least, solve1(B, S, H, res-1, dx, dy));
                  // if(least == 1){
                       push(S, now);
```

```
//
                       return 1;
                  // }
                  search(B, H, res-1, dx, dy);
                  B[to(x, y)] = 1;
                  B[to(x + dx[i], y + dy[i])] = 0;
                  B[to(tx, ty)] = 0;
    }
  // \text{ if(least != 1)} 
       nowhtkey->best_num_pegs = least;
       ht_insert(H, nowhtkey);
  // }
  // return least;
  return;
int solve2(board B, stack S, ht H, int res, int[] dx, int[] dy)
//@requires is_board(B);
//@requires is_ht(H);
//@requires num_pegs(B) >= 1;
//@requires is_stack(S);
//@ensures is_board(B);
  htelem nowhtkey = trans(B);
  if(res == 0)
     return 1;
  htelem tofind = ht_lookup(H, nowhtkey);
  if(tofind != NULL)return tofind->best_num_pegs;
  move now = 0;
  int least = num_pegs(B);
    board A = alloc\_array(int, 64);
    for(int i = 0; i < 64; i++)A[i] = B[i];
  for(int x = 0; x < 8; x++){
     for(int y = 0; y < 8; y++){
       if(B[to(x, y)] == 1){
          for(int i = 0; i < 4; i++)
          // @loop_invariant chk(A, B);
             int tx = x + dx[i];
             int ty = y + dy[i];
             if(0 \le tx \&\& tx < 8 \&\& 0 \le ty \&\& ty < 8)
             && B[to(tx, ty)] == 1){
               tx += dx[i]; \quad ty += dy[i];
               if(0 \le tx \&\& tx < 8 \&\& 0 \le ty \&\& ty < 8)
               && B[to(tx, ty)] == 0){
                  now = op(x, y, tx, ty);
                  B[to(x, y)] = 0;
                  B[to(x + dx[i], y + dy[i])] = 0;
                  B[to(tx, ty)] = 1;
                  least = min(least, solve2(B, S, H, res-1, dx, dy));
                  if(least == 1){
                    push(S, now);
                    return 1;
                  B[to(x, y)] = 1;
                  B[to(x + dx[i], y + dy[i])] = 1;
                  B[to(tx, ty)] = 0;
       }
    }
```

```
if(least != 1)
     nowhtkey->best_num_pegs = least;
     ht_insert(H, nowhtkey);
  return least;
void pre_solve(board B, ht H, int nums)
//@requires is_ht(H);
//@requires is_board(B);
  int[] dx = alloc\_array(int, 4);
  int[] dy = alloc_array(int, 4);
  dx[0] = -1; dx[1] = 0; dx[2] = 0; dx[3] = 1;
  dy[0] = 0; dy[1] = -1; dy[2] = 1; dy[3] = 0;
  board B_new = alloc_array(int, 8*8);
  for(int i = 0; i < 64; i++){
     for(int j = 0; j < 64; j++){
       if(B[j] == -1){
          B_new[j] = -1;
       }else{
          if(i == j){
            B_new[j] = 1;
          }else{
            B_new[j] = 0;
     if(B[i] != -1)search(B_new, H, nums, dx, dy);
int peg_solve(board B, stack S)
//@requires is_board(B);
//@ requires num_pegs(B) >= 1;
//@requires stack_empty(S);
//@ensures is_board(B);
//@ ensures \result >= 1;
  int[] dx = alloc\_array(int, 4);
  int[] dy = alloc_array(int, 4);
  dx[0] = 1; dx[1] = 0; dx[2] = 0; dx[3] = -1;
  dy[0] = 0; dy[1] = 1; dy[2] = -1; dy[3] = 0;
  ht H = ht_new(133331);
  ht H_B = ht_new(133331);
  int nums = num_pegs(B);
  int pre_nums = 9;
  nums = 1 + pre_nums;
  pre_solve(B, H_B, pre_nums);
  int[] fin = alloc_array(int, 8*8);
  int[] tmp = alloc_array(int, 8*8);
  int[] init_B = alloc_array(int, 64);
  for(int i = 0; i < 64; i++)init_B[i] = B[i];
  // int ans = solve3(B, S, H, num_pegs(B), dx, dy, order);
  int ans = solve1(B, stack_new(), ht_new(133331), nums, dx, dy, H_B, fin);
  // print_board(fin);
  // printint(ans);
  // solve2(fin, S, H, pre_nums, dx, dy);
  // solve1(init_B, S, H, nums, dx, dy, H_B, fin);
  printint(ht_size(H));
  println("\n");
  ht_stats(H);
  return ans;
```