

# Реализация задачи 11

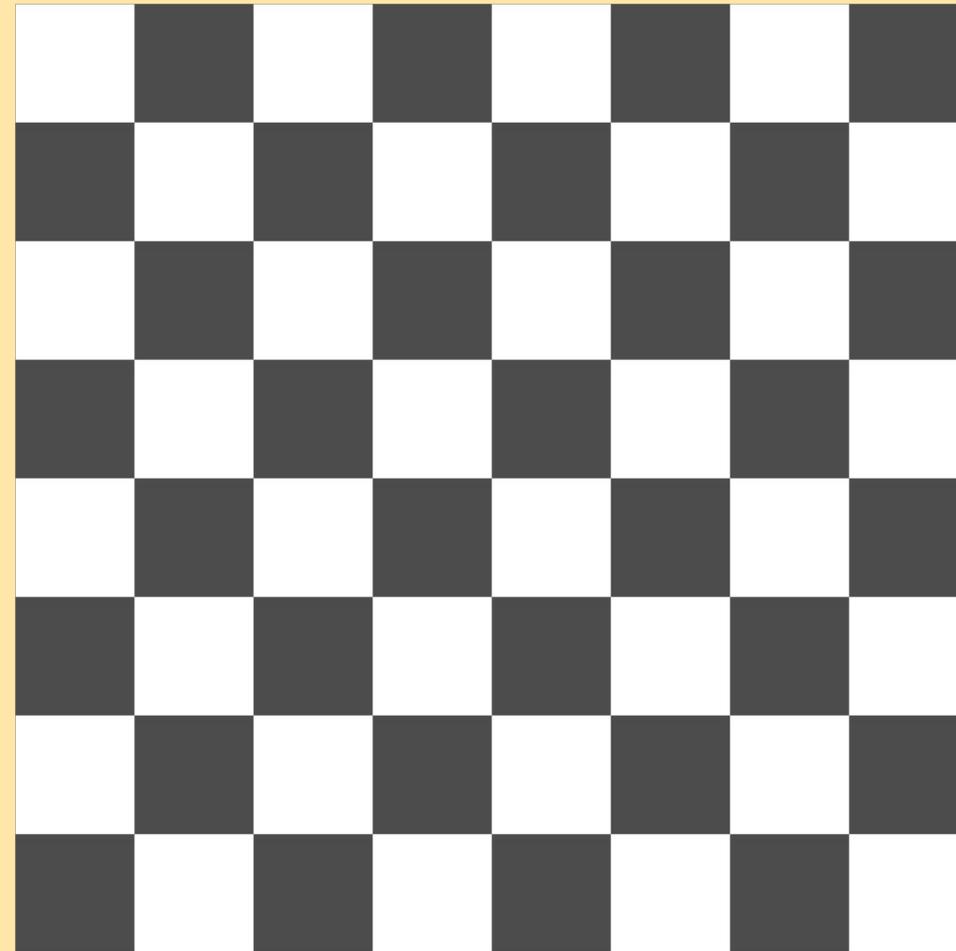
«Интеллектуальные Информационные Системы»

Низамов Максим

СГУ им. Чернышевского

Направление подготовки: (09.03.03) — Прикладная  
информатика

г. Саратов 2021г.



# Заданное выражение

Реализовать алгоритм решения задачи о поиске последовательности перемещений коня на шахматной доске размера  $m \times n$  (например,  $4 \times 4$  или  $4 \times 5$ ) из заданной начальной клетки (нижняя левая клетка) в нее же, при этом надо побывать хотя бы по одному разу на всех остальных клетках доски

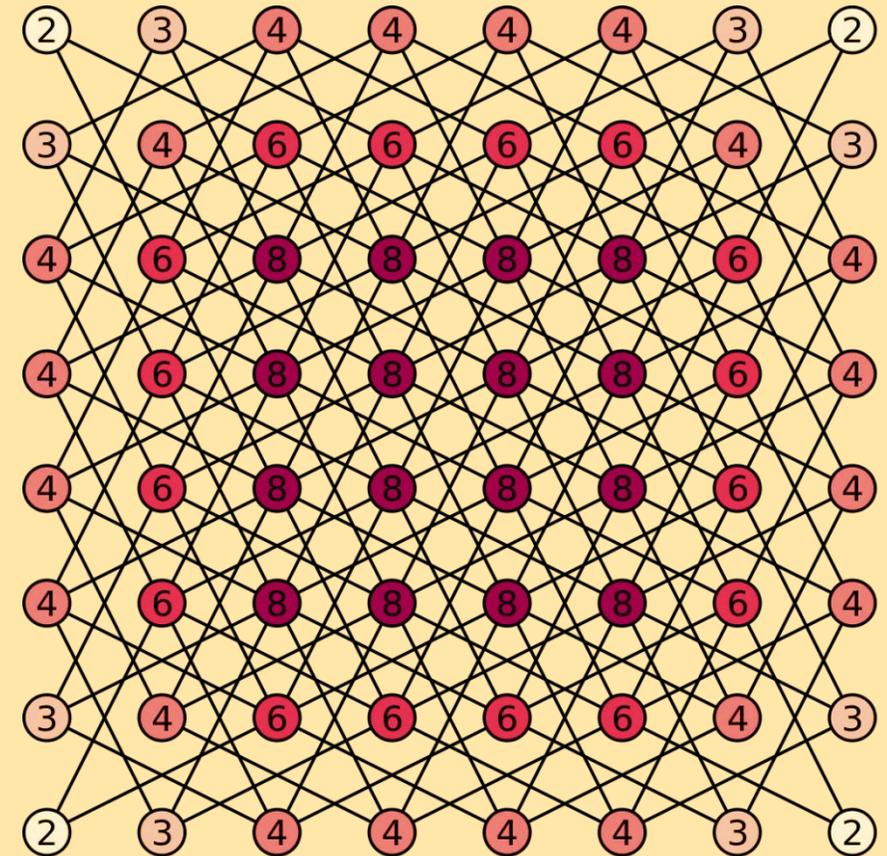


# Алгоритм

Заданное выражение является разновидностью задачи о ходе коня (Knight's tour), однако мы не связаны с ограничением один шаг на клетку

Простейшее решение нашей задачи сводится к представлению шахматного поля в качестве графа и поиск пути на нем

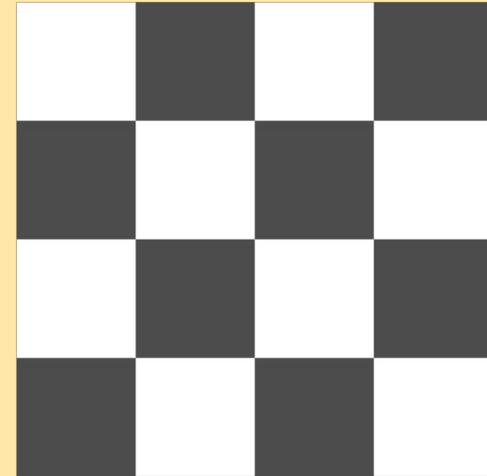
Так клетки – это вершины, а ребра – возможные пути



# Алгоритм

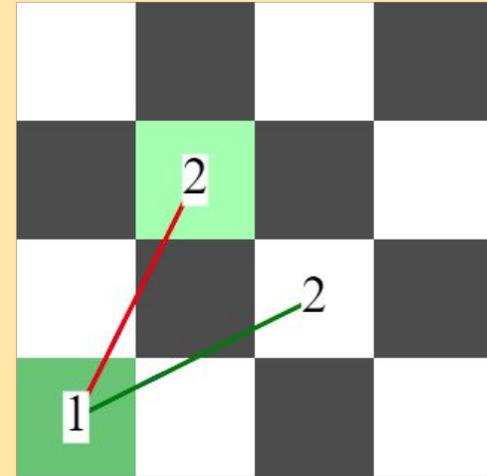
Мы можем выстроить алгоритм, основанный на обходе в глубину с некоторыми оптимизациями

К примеру, не возвращаться на предыдущую клетку в процессе поиска. Это позволит сократить количество зацикливаний



# Алгоритм

При очередном выборе следующей клетки мы  
базируемся на информации о уже посещенных из  
ВОЗМОЖНЫХ

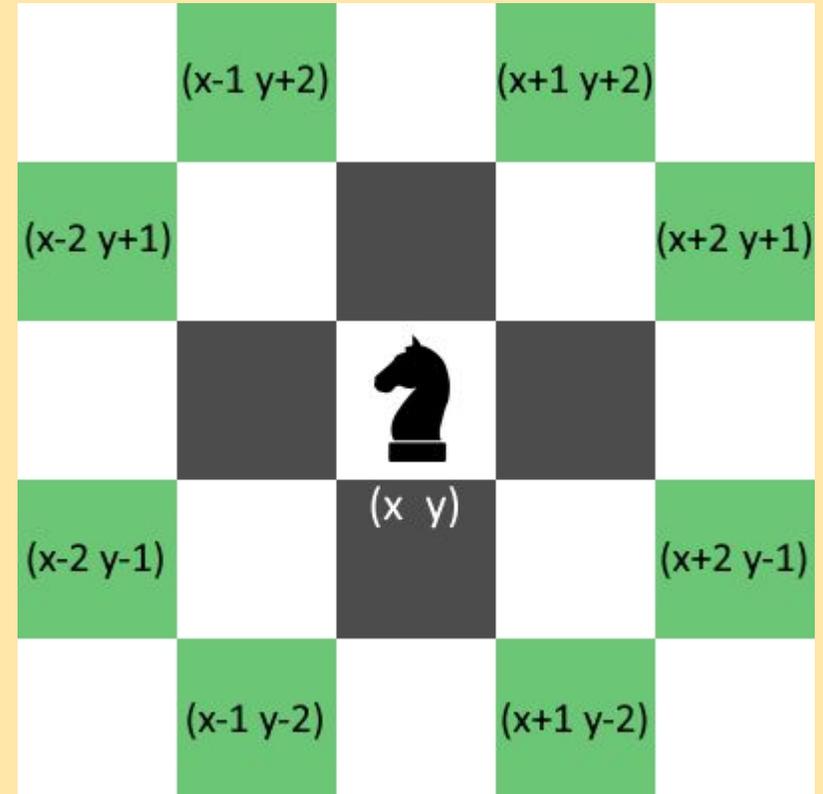


# Алгоритм

Поскольку фигура коня может передвигаться по определенному правилу, будем вычислять доступные шаги посредством следующего списка разности:

$((2\ 1)\ (1\ 2)\ (-1\ 2)\ (-2\ 1)\ (-2\ -1)\ (-1\ -2)\ (1\ -2)\ (2\ -1))$

Координаты клеток в свою очередь будем хранить в формате  $(x\ y)$



# Реализация

Для начала определим несколько вспомогательных функций

Первой идет *numlist*, возвращающая список целых чисел от 1 до *size*

Далее по списку функция *is-contains*, определяющая является ли *x* элементом верхнего уровня списка *l*

```
1 (defun numlist (size)
2   (cdr
3     (reverse
4       (let ((out nil))
5         (dotimes (n (+ 1 size) out)
6           (setq out (cons n out)))
7       )
8     )
9   )
10 )
```

```
1 (defun is-contains (x l)
2   (dolist (e1 l nil)
3     (when (equal e1 x) (return t))
4   )
5 )
```

# Реализация

Функция *concat*. Принимает на вход список *l* и возвращает соединение всех его внутренних элементов

```
1 (defun concat (l)
2   (let ((out '()))
3     (dolist (el (reverse l) out)
4       (setq out (append el out)))
5   )
6 )
7 )
```

Функция *foldr*. Поведение соответствует аналогичной функции в я.п. Haskell.  
Рекурсивна со строки 5

```
1 (defun foldr (f tail l)
2   (if (null l) tail
3       (funcall f
4               (car l)
5               (foldr f tail (cdr l)))
6   )
7 )
8 )
```

# Реализация

Наконец начинаем описывать целевую функцию *knight*, принимающую размер поля в качестве аргументов

Имея размеры поля мы можем инициализировать список *board*, содержащий координаты всех клеток на поле. В этом нам поможет ранее описанная функция *numlist*

```
1 (defun knight (m n)
2   (setq board
3     (concat
4       (mapcar
5         (lambda (i)
6           (mapcar
7             (lambda (j) (list i j))
8             (numlist n)
9           )
10        )
11       (numlist m)
12     )
13   )
14 )
```

# Реализация

В локальной области видимости определим несколько контекстно-зависимых функций.

Функция *is-visited* возвращает *t* если искомая клетка *x* уже посещена из *p*

```
16 (defun is-visited (x p cb)
17   (cond
18     ((null (cdr cb)) nil)
19     ((and
20      (equal x (car cb))
21      (equal p (cadr cb))
22      ) t)
23     (t (is-visited x p (cdr cb)))
24   )
25 )
```

# Реализация

Функция *next-step* принимает на вход текущую ветку перемещений

Возвращает все не посещенные точки, в которые возможно переместиться

```
73 (defun next-step (cb)
74   (setq p (car cb))
75   (setq s
76     (remove-if-not
77       (lambda (x)
78         (and
79           (<= 1 (car x) m)
80           (<= 1 (cadr x) n)
81         )
82       )
83     )
84     (mapcar
85       (lambda (x)
86         (list
87           (+ (car p) (car x))
88           (+ (cadr p) (cadr x))
89         )
90       )
91       '( (2 1) (1 2) (-1 2) (-2 1)
92         (-2 -1) (-1 -2) (1 -2) (2 -1)
93     )
94   )
95 )
96
97 (remove-if
98   (lambda (x)
99     (is-visited x p cb)
100  )
101  s
102 )
103 )
```

# Реализация

Далее идет функция *next-branches*, возвращающая слияние доступной ветки перемещения с текущей

Функция *is-branch-full* позволяет закончить обход шахматной доски, если все клетки из *board* находятся в текущей ветке *cb*

```
58 (defun next-branches (cb)
59   (mapcar
60     (lambda (x) (cons x cb))
61     (next-step cb)
62   )
63 )
64
65 (defun is-branch-full (cb)
66   (and
67     (equal (car cb) '(1 1))
68     (null
69       (remove-if-not
70         (lambda (x) (not (is-contains x cb)))
71         board
72       )
73     )
74 )
75 )
```

# Реализация

Своеобразной точкой входа и последней локальной функцией является функция *move*. Она проводит рекурсивный проход по текущей ветке используя *foldr* для выбора направления  
В 95 строке мы запускаем обход из левой нижней точки

```
77 (defun move (cb)
78   (setq nbs (next-branches cb))
79   (cond
80     ((is-branch-full cb) (reverse cb))
81     ((null nbs) '())
82     (t (foldr
83         (lambda (x a)
84           (cond
85             ((null a) (move x))
86             (t a)
87           )
88         )
89         nil
90         nbs
91       )
92     )
93   )
94 )
95 (move '((1 1)))
```

# Заключение

После вызова целевой функции результатом работы нашей программы будет список, элементы которого являются координаты клеток – последовательность перемещений

Проверить выходные данные программы вы можете на странице <https://lucors.ru/knight/>

