

## Описание алгоритма

### 1. Общая структура

#### 1. Размерность:

Игра ведётся на доске размером 8×8 (константа BOARD\_SIZE = 8).

Каждая клетка может содержать:

- '.' — пустое поле,
- 'w'/'b' — простая белая/чёрная шашка,
- 'W'/'B' — дамка белая/чёрная.

#### 2. Структуры данных:

MoveStep: описывает один «микро-ход» (начало/конец, например startRow, startCol → endRow, endCol).

MoveSequence: полный ход (возможно, многократный бой), содержит:

- Вектор шагов (steps),
- Поле capturesCount (сколько фигур побито).

#### 3. Инициализация доски:

Функция initBoard заполняет верхние 3 строки чёрными шашками (на тёмных клетках) и нижние 3 строки белыми шашками, создавая классическую начальную позицию русских шашек.

#### 4. Вывод:

Функция printBoard показывает всю доску в консоли, обозначая столбцы буквами А..Н и строки 1..8.

## 2. Основные функции для ходов

#### 1. Обычные ходы (без боя):

Простая шашка (белая) идёт «вверх» на 1 клетку по диагонали, (чёрная) — вниз (то есть на +1 по индексу строки).

Дамка ('W' или 'B') может ходить на любое количество свободных клеток по диагонали.

#### 2. Бой (взятие):

Простой шашке нужно перепрыгнуть через вражескую (если она рядом по диагонали), приземлиться на свободную клетку. Это может происходить и вперёд, и назад.

Дамка может дальним боем перескочить через вражескую на любое количество клеток (при условии, что промежуточные клетки пусты).

Возможен многократный бой: после первого взятия проверяем, можно ли продолжать.

Обязательность взятия: если есть хоть одно взятие, нужно выполнять именно его.

#### 3. Превращение в дамку:

Если белая шашка дошла до 0-й строки, становится 'W'. Если чёрная достигла 7-й строки, становится 'B'.

#### 4. Рекурсивный поиск боёв:

Функция (searchCaptures) ищет все цепочки (многократные прыжки), учитывая правило, что нельзя бить одну и ту же фигуру более одного раза за ход.

### 3. Параллельный поиск ходов (через «чанки»)

#### 1. Идея разбиения (chunking):

Мы делим строки доски 0..7 на несколько кусков, размер которых вычисляется из `std::thread::hardware_concurrency()`.

Например, если есть 4 аппаратных потока, будут чанки по 2 строки (или схожим образом).

#### 2. Асинхронные задачи:

Для каждого чанка запускается `std::async` (с флагом `std::launch::async`), который перебирает фигуры нужного цвета на своих строках, генерирует ходы (либо боевые, либо обычные) и складывает в локальный список.

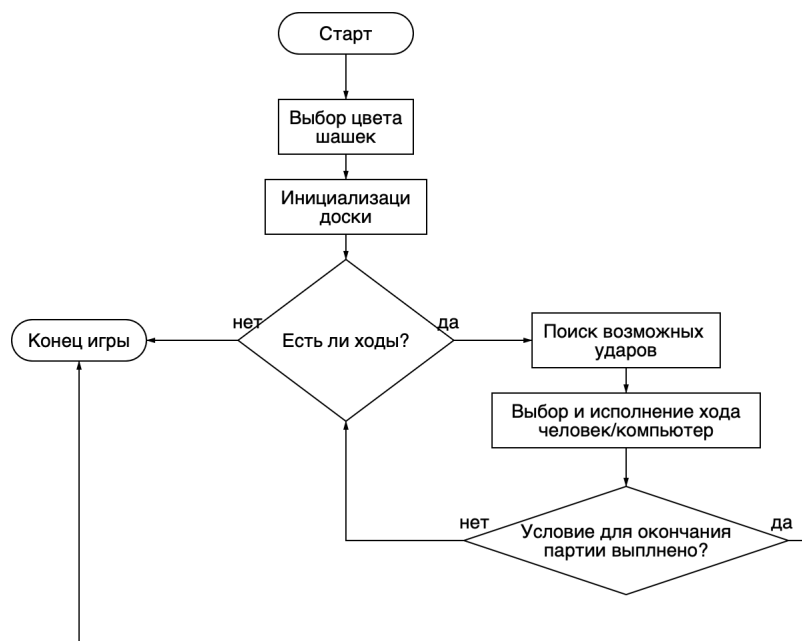
По завершении мы собираем результаты из `std::future`, объединяем их в общий вектор.

#### 3. Основные функции:

`findAllCaptures` (для боёв),

`findAllNormalMoves` (для обычных ходов).

### 4. Основной игровой цикл



#### 1. Выбор стороны:

В начале `main` спрашиваем, кем хочет играть пользователь: белыми (ходят первыми) или чёрными (ходят вторыми).

#### 2. Инициализация:

initBoard заполняет массив фигур.

## 2. Цикл:

- a. Печать доски (printBoard).
- b. Проверка ходов (hasAnyMove) — если нет, текущий игрок проигрывает.
- c. Поиск боёв (findAllCaptures). Если результат не пуст — надо бить. Иначе findAllNormalMoves.
- d. Выбор хода:
  - i. Если человек (человек ходит своими шашками/дамками), вводит две координаты, например «А3 В4». Программа ищет совпадающий ход.
  - ii. Если компьютер, берётся случайный вариант (chooseComputerMove).
- e. Выполняем (makeMoveSequence).
- f. Проверяем, не выбиты ли все шашки у соперника (или у него нет ходов). Если да — игра завершается.
- g. Снимаем время на ход, выводим.
- h. Переключаем ход (белые/чёрные).

## 4. Завершение:

Когда у одной стороны нет ходов (или фигур), игра завершается, выводим результат.

## Анализ вариантов решения

### 1. Без параллелизма (последовательный перебор)

Самый простой вариант: один цикл по всем клеткам ( $r=0..7$ ,  $c=0..7$ ).

Меньше кода, проще отладка, но может быть медленнее, если мы масштабируем логику (например, расширим доску или будем исследовать глубокие варианты ходов).

### 2. Отдельная задача для каждой клетки

Можно теоретически запустить std::async для каждой из 64 клеток. Но для доски 8×8 это, скорее всего, слишком много (64 потока или 64 задач).

Нагрузки на планировщик и система управления потоками могут ухудшить производительность.

### 3. Разбиение на «чанки»

Текущий код — создаём число задач, примерно равное числу доступных аппаратных потоков. Каждая задача обрабатывает свои полосы строк.

Это даёт параллелизм без перегрузки из-за слишком большого числа потоков.

### 4. Использование OpenMP / <execution>

Могли бы применить #pragma omp parallel for, но требуется поддержка компилятора/библиотеки OpenMP.

### 5. Расширение алгоритма (ИИ)

В коде компьютер делает ход случайно; можно было бы реализовать **Minimax**/альфа-бету и распараллелить **поиск в глубину**.

Это позволило бы компьютеру играть сильнее, а выгода от параллельности выросла бы (больше работы на вычисление).

#### Источники

Википедия [https://ru.wikipedia.org/wiki/Русские\\_шашки](https://ru.wikipedia.org/wiki/Русские_шашки)

ФШР <https://shashki.ru/variations/draughts64/>

Введение в многопоточность: C++ <https://rekovalev.site/multithreading-3-cpp/>