# Московский авиационный институт (национальный исследовательский университет)

Факультет информационных технологий и прикладной математики

Кафедра вычислительной математики и программирования

Курсовой проект по курсу «Операционные системы»

Создание планировщика DAG'а «джобов» (jobs)

Студент: Арусланов К. А.

Преподаватель: Миронов Е. С. Группа: М8О-203Б-23

Дата: Оценка: Подпись:

#### **Условие**

DAG - Directed acyclic graph. Направленный ациклический граф.

Джоб (Job) – процесс, который зависит от результата выполнения других процессов (если он не стартовый), которые исполняются до него в DAG, и который порождает данные от которых может быть зависят другие процессы, которые исполняются после него в DAG (если он не завершающий).

На языке С\С++ написать программу, которая:

По конфигурационному файлу в формате yaml, json или ini принимает спроектированный DAG джобов и проверяет на корректность: отсутствие циклов, наличие только одной компоненты связанности, наличие стартовых и завершающих джоб. Структура описания джоб и их связей произвольная.

При завершении джобы с ошибкой, необходимо прервать выполнение всего DAG'а и всех запущенных джоб.

(на оценку 4) Джобы должны запускаться максимально параллельно. Должны быть ограниченны параметром – максимальным числом одновременно выполняемых джоб.

(на оценку 5) Реализовать для джобов один из примитивов синхронизации мьютекс\семафор\барьер. То есть в конфиге дать возможность определять имена семафоров (с их степенями)\мьютексов\барьеров и указывать их в определение джобов в конфиге. Джобы указанные с одним мьютексом могут выполняться только последовательно (в любом порядке допустимом в DAG). Джобы указанные с одним семафором могут выполняться параллельно с максимальным числом параллельно выполняемых джоб равным степени семафору. Джобы указанные с одним барьером имеют следующие свойство — зависимые от них джобы начнут выполняться не раньше того момента времени, когда выполнятся все джобы с указанным барьером.

#### Задание

Ini\Barrier

## Метод решения

Весь основной функционал по выполнению DAG инкапсулирован в классе TDagExecutor. Он хранит:

- std::map<int, TJob> Jobs\_: все «джобы», где ТJob содержит:
  - o JobId,
  - BarrierName,
  - списки Dependencies и Children,
  - о атомик RemainDeps (сколько зависимостей осталось невыполненными),
  - о атомики IsFinished, IsSuccess.
- std::map<std::string, TBarrierGroup> BarrierGroups\_: каждый барьер (по имени) содержит:

- o Remaining (сколько джоб в этом барьере ещё не завершилось),
- o pthread\_mutex\_t и pthread\_cond\_t.
- std::queue<int> ReadyQueue\_: очередь «готовых» к запуску джоб.
- Параметр MaxParallel\_: максимальное число параллельных джоб.
- **StopExecution**\_ (atomic bool): если хотя бы одна джоба упала ставим true.
- Механизмы синхронизации:
  - о pthread\_mutex\_t QueueMutex\_ и pthread\_cond\_t QueueCond\_ для управления ReadyQueue\_.
  - о глобальный мьютекс g\_PrintMutex для потокобезопасного вывода.

#### 2.2. Процесс выполнения

- 1. **Чтение INI**: метод ReadIni() парсит [Jobs], [Edges], [Parallel].
  - о Для [Jobs]: создаём TJob, записываем в Jobs.
  - о Для [Edges]: связываем Children и Dependencies.
  - о [Parallel] задаёт MaxParallel\_.
  - о Вычисляем RemainDeps и создаём «барьеры» BarrierGroups\_, если есть BarrierName.

## 2. Проверка DAG:

- о CheckCycle() DFS и «рекурсивный стек» для обнаружения цикла.
- CheckStartFinish() проверяет, есть ли хотя бы одна джоба без зависимостей (start) и хотя бы одна джоба без детей (finish).
- 3. Запуск: метод RunDAG():
  - о Добавляем в ReadyQueue\_ все джобы, у которых RemainDeps == 0 (стартовые), **без** проверки барьера (иначе они никогда не запустятся).
  - В цикле диспетчер:
    - Ждёт, пока появятся «готовые» джобы или освободятся потоки или сработает StopExecution\_.
    - Запускает новые потоки, пока не достигнем MaxParallel\_.
- 4. Выполнение джобы: метод JobRunner() (статическая функция, запускаемая в pthread\_create()):
  - о Имитирует работу (sleep 1..3 сек).
  - о Случайным образом «падает» для теста (нечётные jobId в 1/5 случаев).
  - о Если упала StopExecution\_ = true.
  - По окончании вызывает BarrierArrive(), уменьшая Remaining в группе, и если дошли до 0
     pthread\_cond\_broadcast().
  - о Если всё успешно, «разблокируем» дочерние джобы (их RemainDeps уменьшаем) и, если барьер у потомка разблокирован, добавляем их в ReadyQueue\_.
  - о Уменьшаем счётчик текущих потоков CurrentActiveThreads.
  - о Сигналим диспетчеру pthread\_cond\_broadcast(&QueueCond\_).

#### 3. Используемые библиотеки и инструменты

#### 1. POSIX Threads (pthreads):

- o pthread\_create(), pthread\_detach(),
- о мьютексы (pthread\_mutex\_t),
- о условные переменные (pthread\_cond\_t).

#### 2. **C++ STL**:

- o std::map, std::vector, std::queue, std::atomic, std::set.
- o std::string, std::ostringstream, std::ifstream для парсинга INI.
- 3. Google Test (GTest): для модульного тестирования.
- 4. **CMake**: для сборки проекта.

#### 4. Реализация барьера (Barrier)

В классическом POSIX pthread\_barrier\_t нужно заранее знать точное число потоков, которые будут «дожидаться» барьера, и все они «встречаются» в одном месте.

В данной задаче другая семантика:

- «Барьер» по имени **В** объединяет **несколько джоб**.
- Зависимая джоба может стартовать только тогда, когда все джобы барьера В завершились.

Поэтому мы реализуем «countdown barrier»: для каждой группы (barrier name) хранится:

- **Remaining**: число джоб из этого барьера, которые ещё не завершились.
- Когда джоба заканчивается, вызывается BarrierArrive(B), внутри которого Remaining уменьшается. Если достигает 0, делаем pthread\_cond\_broadcast().
- Любая зависимая джоба, если у неё барьер  $\mathbf{B}$ , стартует только если Remaining == 0. Иначе она «ждёт» (фактически, не попадает в ReadyQueue\_ или ждёт, пока диспетчер не увидит, что барьер разблокирован).

Таким образом, «countdown barrier» реализован через pthread\_mutex\_t + pthread\_cond\_t.

#### 5. Тестирование

#### 1. ParseWithoutCycle

- о Создаёт INI-файл без цикла (пример из условия: job=1,2,3 и т.д.)
- о Проверяет, что парсинг прошёл (ReadIni() вернул true).
- о Проверяет, что в Jobs\_ ожидаемое количество джоб (6).
- о Проверяет, что CheckCycle() даёт false, CheckStartFinish() даёт true.
- о Проверяет, что MaxParallel = 4 (как в [Parallel]).

#### 2. ParseWithCycle

- о Создаёт INI-файл, где есть цикл (например, 2->3 и 3->2).
- о Убеждаемся, что CheckCycle() выдаёт true.

## 3. ParseEmptyConfig

- Создаёт пустой файл (нет [Jobs], [Edges]).
- о ReadIni() откроет файл, но джоб не будет. CheckStartFinish() => false.

#### 4. ParseMultipleComponents

- о Создаём INI-файл, где есть несколько вершин, но **часть** из них не связана с остальными (например, джобы 1->2, а джоба 3 сама по себе).
- o CheckCycle() будет false (ведь 1->2 не образует цикл, а 3 вообще отдельно).
- CheckStartFinish() может дать true, если у всех вершин нет конфликтов (1 start, 2 finish, 3 тоже start/finish «сам себе»).
- CheckSingleComponent() (новая функция) вернёт false, т.к. мы обнаружим, что есть как минимум две компоненты.
- 5. **BarrierCheck** (пример расширенного теста на барьеры)
  - $\circ$  Создаём небольшой INI-файл, где job=1 и job=2 принадлежат барьеру B1, а job=3 зависит от обоих (1->3, 2->3).
  - о Проверяем, что после парсинга CheckCycle() даёт false, CheckStartFinish() даёт true (start=1,2; finish=3), и в Jobs\_ действительно отразилась зависимость 3 от 1 и 2.

# Код программы

#### dag.h

```
#ifndef DAG H
#define DAG H
#include <pthread.h>
#include <atomic>
#include <map>
#include <queue>
#include <string>
#include <vector>
#include <set>
#include <iostream>
#include <fstream>
// -----
// Глобальный мьютекс для потокобезопасного вывода
extern pthread mutex t g PrintMutex;
// -----
// Вспомогательная функция для «безопасного» вывода
void SafePrint(const std::string &message);
// -----
```

```
// Класс «джобы» (TJob) с пользовательским копированием,
// чтобы исправить ошибку "use of deleted function ..."
class TJob {
public:
   TJob() = default;
   // Пользовательский конструктор копирования
   TJob(const TJob &other) {
       JobId = other.JobId;
       BarrierName = other.BarrierName;
       Dependencies = other.Dependencies;
       Children = other.Children;
       RemainDeps.store(other.RemainDeps.load());
       IsFinished.store(other.IsFinished.load());
       IsSuccess.store(other.IsSuccess.load());
   }
   // Оператор присваивания
   TJob& operator=(const TJob &other) {
       if (this != &other) {
           JobId = other.JobId;
           BarrierName = other.BarrierName;
           Dependencies = other.Dependencies;
           Children = other.Children;
           RemainDeps.store(other.RemainDeps.load());
           IsFinished.store(other.IsFinished.load());
           IsSuccess.store(other.IsSuccess.load());
       return *this;
   }
   // Поля
   int JobId = 0;
   std::string BarrierName;
   std::vector<int> Dependencies;
   std::vector<int> Children;
   std::atomic<int> RemainDeps{0};
   std::atomic<bool> IsFinished{false};
   std::atomic<bool> IsSuccess{true};
};
// -----
// «Примитив-барьер» — хранит счётчик оставшихся джоб в группе
// -----
class TBarrierGroup {
public:
   TBarrierGroup() {
       pthread mutex init(&Mutex, nullptr);
       pthread cond init(&Cond, nullptr);
   ~TBarrierGroup() {
```

```
pthread mutex destroy(&Mutex);
       pthread cond destroy(&Cond);
   }
   // Общее число джоб в группе
   int TotalCount = 0;
   // Сколько джоб этой группы ещё не завершились
   int Remaining = 0;
   pthread mutex t Mutex;
   pthread cond t Cond;
};
// -----
// Исполнитель DAG (Directed Acyclic Graph)
// -----
class TDagExecutor {
public:
   TDagExecutor();
   ~TDagExecutor();
   // Читаем конфиг
   bool ReadIni(const std::string &filename);
   // Проверяем на наличие только одной компоненты связности
   bool CheckSingleComponent();
   // Проверяем, есть ли цикл
   bool CheckCycle();
   // Проверяем, что есть хотя бы одна стартовая и одна финишная джоба
   bool CheckStartFinish();
   // Запускаем весь DAG
   void RunDAG();
   // --- Дополнительно для тестов ---
   // Дать доступ к карте джоб (только для отладки/тестов)
   const std::map<int, TJob>& GetJobs() const { return Jobs ; }
   int GetMaxParallel() const { return MaxParallel ; }
private:
   bool HasCycleUtil(int jobId,
                    std::map<int, bool> &visited,
                    std::map<int, bool> &recStack);
   static void* JobRunner(void* arg);
   void BarrierArrive(const std::string &barrierName);
   bool IsBarrierUnlocked(const std::string &barrierName);
private:
   // Основные структуры данных:
```

```
std::map<int, TJob> Jobs ;
   std::map<std::string, TBarrierGroup> BarrierGroups ;
   std::queue<int> ReadyQueue ;
   // Макс. число одновременно исполняемых джоб
   int MaxParallel = 2;
   // Глобальный флаг остановки (если какая-то джоба упала)
   std::atomic<bool> StopExecution {false};
   // Мьютекс и условная переменная для ReadyQueue
   pthread_mutex_t QueueMutex ;
   pthread cond t QueueCond;
   // Счётчик активных джоб (выполняющихся потоков)
   std::atomic<int> CurrentActiveThreads {0};
};
#endif
dag.cpp
#include "dag.h"
#include <sstream>
#include <cstdlib>
#include <ctime>
#include <unistd.h>
pthread mutex t g PrintMutex = PTHREAD MUTEX INITIALIZER;
void SafePrint(const std::string &message) {
   pthread mutex lock(&g PrintMutex);
   std::cout << message << std::endl;</pre>
   pthread mutex_unlock(&g_PrintMutex);
TDagExecutor::TDagExecutor() {
   srand(time(nullptr));
   pthread mutex init(&QueueMutex , nullptr);
   pthread cond init(&QueueCond , nullptr);
TDagExecutor::~TDagExecutor() {
   pthread_mutex_destroy(&QueueMutex_);
   pthread cond destroy(&QueueCond);
// -----
// Napcep config.ini
```

// -----

```
bool TDagExecutor::ReadIni(const std::string &filename) {
    std::ifstream fin(filename);
    if (!fin.is open()) {
        SafePrint("Cannot open config file: " + filename);
        return false;
    }
    // Сбрасываем состояния
    Jobs .clear();
    BarrierGroups .clear();
    while (!ReadyQueue .empty()) {
        ReadyQueue .pop();
    StopExecution .store(false);
    CurrentActiveThreads .store(0);
    std::string line;
    enum class ESection {
       None,
        Jobs,
       Edges,
        Parallel
    };
    ESection currentSection = ESection::None;
    while (std::getline(fin, line)) {
        // Trim
        {
            size t startPos = 0;
            while (startPos < line.size() && isspace((unsigned char)line[startPos])) {
                startPos++;
            size t endPos = line.size();
            while (endPos > startPos && isspace((unsigned char)line[endPos-1])) {
                endPos--;
            line = line.substr(startPos, endPos - startPos);
        }
        if (line.empty() || line[0] == '#') {
            continue; // пропускаем комментарии/пустые строки
        if (line == "[Jobs]") {
            currentSection = ESection::Jobs;
            continue;
        } else if (line == "[Edges]") {
            currentSection = ESection::Edges;
            continue;
        } else if (line == "[Parallel]") {
            currentSection = ESection::Parallel;
            continue;
        }
```

```
switch (currentSection) {
case ESection::Jobs: {
    // формат: "job=1 barrier=B1" или "job=4"
    int jobId = 0;
    std::string barrier;
    std::istringstream iss(line);
    std::string token;
    while (iss >> token) {
        size t pos = token.find('=');
        if (pos != std::string::npos) {
            std::string key = token.substr(0, pos);
            std::string val = token.substr(pos+1);
            if (key == "job") {
                jobId = std::stoi(val);
            } else if (key == "barrier") {
               barrier = val;
        }
    }
    if (jobId <= 0) {
        std::ostringstream oss;
        oss << "Bad job definition line: " << line;</pre>
        SafePrint(oss.str());
    } else {
        TJob job;
        job.JobId = jobId;
        job.BarrierName = barrier;
        Jobs [jobId] = job;
   break;
case ESection::Edges: {
    // формат "1->4"
    size t pos = line.find("->");
    if (pos == std::string::npos) {
        std::ostringstream oss;
        oss << "Bad edge line: " << line;
        SafePrint(oss.str());
        break;
    int from = std::stoi(line.substr(0, pos));
    int to = std::stoi(line.substr(pos+2));
    if (Jobs .find(from) == Jobs .end() || Jobs .find(to) == Jobs .end()) {
        std::ostringstream oss;
        oss << "Edge references unknown job: " << line;</pre>
        SafePrint(oss.str());
        Jobs [from].Children.push back(to);
        Jobs [to]. Dependencies. push back (from);
   break;
```

```
case ESection::Parallel: {
          MaxParallel = std::stoi(line);
          break;
       }
       default:
          // не в секции - пропускаем
          break;
   fin.close();
   // Инициализация полей
   for (auto &kv : Jobs ) {
       kv.second.RemainDeps.store(kv.second.Dependencies.size());
       kv.second.IsFinished.store(false);
       kv.second.IsSuccess.store(true);
   // Инициализация барьеров
   for (auto &kv : Jobs ) {
       const std::string &bn = kv.second.BarrierName;
       if (!bn.empty()) {
           if (BarrierGroups .find(bn) == BarrierGroups .end()) {
              TBarrierGroup bg;
              BarrierGroups [bn] = bg;
           BarrierGroups [bn].TotalCount++;
          BarrierGroups [bn].Remaining++;
   }
   return true;
}
// -----
// Проверяем граф на наличие только одной компоненты связности
// -----
bool TDagExecutor::CheckSingleComponent() {
   if (Jobs .empty()) {
       // Пустой граф — на ваш выбор, считаем "ошибка"
       return false;
   }
   // Построим "неориентированные" связи
   std::map<int, std::vector<int>> undirected;
   for (auto &kv : Jobs ) {
       int id = kv.first;
       undirected[id]; // чтобы существовал пустой вектор
       // Добавим детей (u->v => u--v, v--u)
       for (int child : kv.second.Children) {
           undirected[id].push back(child);
           undirected[child].push back(id);
```

```
}
   // Возьмём первую попавшуюся джобу
   auto it = Jobs .begin();
   int startId = it->first;
   // DFS/BFS
   std::vector<int> stack;
   stack.push back(startId);
   std::set<int> visited;
   visited.insert(startId);
   while (!stack.empty()) {
       int curr = stack.back();
       stack.pop back();
       for (int neigh : undirected[curr]) {
           if (visited.count(neigh) == 0) {
               visited.insert(neigh);
               stack.push back(neigh);
       }
   }
   // Если посетили все джобы -> одна компонента
   return (visited.size() == Jobs .size());
}
// Проверяем граф на наличие цикла (DFS-рекурсивный стек)
// -----
bool TDagExecutor::HasCycleUtil(int jobId,
                              std::map<int, bool> &visited,
                              std::map<int, bool> &recStack)
{
   if (!visited[jobId]) {
       visited[jobId] = true;
       recStack[jobId] = true;
       for (int childId : Jobs [jobId].Children) {
           if (!visited[childId] && HasCycleUtil(childId, visited, recStack)) {
              return true;
           } else if (recStack[childId]) {
               return true;
       }
   recStack[jobId] = false;
   return false;
}
bool TDagExecutor::CheckCycle() {
   std::map<int, bool> visited;
```

```
std::map<int, bool> recStack;
   for (auto &kv : Jobs ) {
      visited[kv.first] = false;
      recStack[kv.first] = false;
   for (auto &kv : Jobs ) {
      if (!visited[kv.first]) {
         if (HasCycleUtil(kv.first, visited, recStack)) {
            return true;
   return false;
// -----
// Проверка наличия хотя бы одной start-джобы (нет зависимостей)
// и хотя бы одной finish-джобы (нет детей)
// -----
bool TDagExecutor::CheckStartFinish() {
   bool hasStart = false;
   bool hasFinish = false;
   for (auto &kv : Jobs_) {
      if (kv.second.Dependencies.empty()) {
         hasStart = true;
      if (kv.second.Children.empty()) {
         hasFinish = true;
   return (hasStart && hasFinish);
// -----
// Проверяем, «разблокирован» ли барьер (Remaining == 0)
bool TDagExecutor::IsBarrierUnlocked(const std::string &barrierName) {
   if (barrierName.empty()) {
      return true;
   }
   auto it = BarrierGroups .find(barrierName);
   if (it == BarrierGroups .end()) {
      // нет такого барьера - считаем, что разблокирован
      return true;
   TBarrierGroup &bg = it->second;
   pthread mutex lock(&bg.Mutex);
   bool unlocked = (bg.Remaining == 0);
```

```
pthread mutex unlock(&bg.Mutex);
   return unlocked;
}
// -----
// Уменьшаем счётчик барьера после окончания джобы.
// Если дошли до 0 - барьер разблокирован -> пробуждаем всех
// -----
void TDagExecutor::BarrierArrive(const std::string &barrierName) {
   if (barrierName.empty()) {
      return;
   }
   auto it = BarrierGroups .find(barrierName);
   if (it == BarrierGroups .end()) {
      return:
   TBarrierGroup &bg = it->second;
   pthread mutex lock(&bg.Mutex);
   bq.Remaining--;
   if (bg.Remaining < 0) {</pre>
      bg.Remaining = 0; // safeguard
   if (bq.Remaining == 0) {
      pthread cond broadcast (&bg.Cond);
   pthread mutex unlock(&bg.Mutex);
}
// -----
// Поток выполнения конкретной джобы
// -----
void* TDagExecutor::JobRunner(void* arg) {
   auto *pairPtr = reinterpret cast<std::pair<TDagExecutor*, int>*>(arg);
   TDagExecutor *Executor = pairPtr->first;
   int jobId = pairPtr->second;
   delete pairPtr;
   TJob &job = Executor->Jobs [jobId];
   {
      std::ostringstream oss;
      oss << "[Thread " << pthread self()</pre>
         << "] Starting job " << jobId;
      SafePrint(oss.str());
   // Имитируем работу: sleep от 1 до 3 сек
   bool success = true;
   if (jobId % 2 == 1) {
```

```
// Случайная имитация ошибки (1 из 5) для нечётных джоб
    int r = rand() % 5;
    if (r == 0) {
        success = false;
    }
::sleep(1 + rand() % 3);
if (!success) {
    {
        std::ostringstream oss;
        oss << "!!! Job " << jobid << " FAILED !!!";
        SafePrint(oss.str());
    job.IsSuccess = false;
    Executor->StopExecution .store(true);
} else {
   job.IsSuccess = true;
    std::ostringstream oss;
    oss << "[Thread " << pthread self() << "] Finished job "
        << jobid << " SUCCESS";
    SafePrint(oss.str());
}
job.IsFinished = true;
// Сообщаем барьеру
Executor->BarrierArrive(job.BarrierName);
// Если не было глобального стопа и сама джоба успех - «разблокируем» дочерние
if (!Executor->StopExecution .load() && job.IsSuccess.load()) {
    for (int childId : job.Children) {
        int depsLeft = --Executor->Jobs [childId].RemainDeps;
        if (depsLeft == 0) {
            const std::string &childBarrier = Executor->Jobs_[childId].BarrierName;
            if (Executor->IsBarrierUnlocked(childBarrier)) {
                pthread mutex lock(&Executor->QueueMutex );
                Executor->ReadyQueue .push(childId);
                pthread cond signal(&Executor->QueueCond);
                pthread mutex unlock(&Executor->QueueMutex );
            } else {
                std::ostringstream oss;
                oss << "[Thread " << pthread self()</pre>
                    << "] Child job " << childId
                    << " is ready, but waiting for barrier "
                    << childBarrier << " to be unlocked.";
                SafePrint(oss.str());
            }
        }
    }
}
// Освобождаем «слот»
```

```
Executor->CurrentActiveThreads .fetch sub(1);
   pthread mutex lock(&Executor->QueueMutex );
   pthread cond broadcast(&Executor->QueueCond);
   pthread mutex unlock(&Executor->QueueMutex );
   return nullptr;
}
// -----
// Основной диспетчер: запускает джобы, контролируя maxParallel
// -----
void TDagExecutor::RunDAG() {
   // Добавим в очередь «стартовые» джобы (remainDeps=0) — БЕЗ проверки барьера
   pthread mutex lock(&QueueMutex);
   for (auto &kv : Jobs ) {
       if (kv.second.RemainDeps.load() == 0) {
          ReadyQueue .push(kv.first);
       }
   pthread mutex unlock(&QueueMutex);
   while (true) {
       pthread mutex lock(&QueueMutex);
       // Используем while для защиты от спонтанных пробуждений
       while (ReadyQueue .empty() &&
             CurrentActiveThreads .load() > 0 &&
             !StopExecution .load())
       {
          pthread cond wait(&QueueCond , &QueueMutex );
       if (StopExecution .load()) {
          pthread mutex unlock(&QueueMutex);
          break;
       }
       // Если нет готовых и нет активных — все дела сделаны
       if (ReadyQueue .empty() && CurrentActiveThreads .load() == 0) {
          pthread_mutex_unlock(&QueueMutex_);
          break;
       }
       // Пока есть готовые и не превышен лимит - запускаем
       while (!ReadyQueue .empty() &&
             CurrentActiveThreads .load() < MaxParallel &&
             !StopExecution .load())
          int jobId = ReadyQueue .front();
          ReadyQueue .pop();
          CurrentActiveThreads .fetch add(1);
```

```
// Создаём поток
            pthread t threadId;
            auto *arg = new std::pair<TDagExecutor*, int>(this, jobId);
            pthread create(&threadId, nullptr, &TDagExecutor::JobRunner, arg);
            pthread detach(threadId);
        pthread mutex unlock(&QueueMutex);
    }
    if (StopExecution .load()) {
        pthread mutex lock(&QueueMutex);
        std::queue<int> emptyQ;
        std::swap(ReadyQueue_, emptyQ);
        pthread mutex unlock(&QueueMutex);
        SafePrint("DAG execution interrupted due to job failure.");
    } else {
        SafePrint("DAG execution completed successfully.");
}
CMakeLists.txt
add executable(CP dag main.cpp src/dag.cpp)
target include directories(CP dag PRIVATE include)
main.cpp
```

```
#include "dag.h"
int main(int argc, char* argv[]) {
    std::string configFile = "config.ini";
    if (argc > 1) {
        configFile = argv[1];
    }

    TDagExecutor Executor;
    if (!Executor.ReadIni(configFile)) {
        return 1;
    }

    if (Executor.CheckCycle()) {
        SafePrint("ERROR: Graph has a cycle!");
        return 2;
    }
    if (!Executor.CheckStartFinish()) {
```

```
SafePrint("ERROR: Graph has no start/finish jobs!");
    return 3;
}

if (!Executor.CheckSingleComponent()) {
    SafePrint("ERROR: Graph has multiple components!");
    return 4;
}

Executor.RunDAG();
return 0;
}
```

## CP\_test.cpp

```
#include <gtest/gtest.h>
#include <fstream>
#include "dag.h"
bool WriteTestConfig(const std::string &filename, const std::string &content) {
    std::ofstream fout(filename);
    if (!fout.is open()) return false;
    fout << content;</pre>
    fout.close();
    return true;
}
// Проверяем, что парсится нормальный DAG без цикла
TEST(TDagExecutor, ParseWithoutCycle) {
    std::string tempFile = "test no cycle.ini";
    // Простой DAG из условия
    std::string content = R"INI(
[Jobs]
job=1 barrier=B1
job=2 barrier=B1
job=3 barrier=B2
job=4
iob=5
job=6
[Edges]
1 -> 4
2->4
3->5
4->6
5->6
[Parallel]
```

```
) INI";
    ASSERT TRUE (WriteTestConfig(tempFile, content));
    TDagExecutor Executor;
    bool ok = Executor.ReadIni(tempFile);
    ASSERT TRUE (ok);
    // Проверяем, что 6 джоб считались
    auto &jobs = Executor.GetJobs();
    EXPECT EQ(jobs.size(), 6u);
    // Проверяем цикл
    bool cycle = Executor.CheckCycle();
    EXPECT_FALSE(cycle);
    // Проверяем старт/финиш
    bool startFinish = Executor.CheckStartFinish();
    EXPECT TRUE(startFinish);
    // Проверяем параллель
    EXPECT EQ(Executor.GetMaxParallel(), 4);
}
// Проверяем, что обнаруживается цикл
TEST(TDagExecutor, ParseWithCycle) {
    std::string tempFile = "test cycle.ini";
    std::string content = R"INI(
[Jobs]
job=1
job=2
job=3
[Edges]
1->2
2->3
3->2
) INI";
    ASSERT TRUE (WriteTestConfig(tempFile, content));
    TDagExecutor Executor;
    bool ok = Executor.ReadIni(tempFile);
    ASSERT TRUE (ok);
    bool cycle = Executor.CheckCycle();
    EXPECT TRUE (cycle);
}
// Пустой (или некорректный) файл
TEST(TDagExecutor, ParseEmptyConfig) {
    std::string tempFile = "test empty.ini";
    std::string content = ""; // пустой
```

```
ASSERT TRUE (WriteTestConfig (tempFile, content));
    TDagExecutor Executor;
    bool ok = Executor.ReadIni(tempFile);
    ASSERT TRUE (ok);
    EXPECT FALSE(Executor.CheckStartFinish());
}
TEST(TDagExecutor, BarrierCheck) {
    std::string content = R"INI(
[Jobs]
job=1 barrier=B1
job=2 barrier=B1
job=3
[Edges]
1->3
2->3
[Parallel]
2
) INI";
    std::string tempFile = "test barrier.ini";
    ASSERT TRUE (WriteTestConfig (tempFile, content));
    TDagExecutor Executor;
    bool ok = Executor.ReadIni(tempFile);
    ASSERT TRUE (ok);
    EXPECT FALSE(Executor.CheckCycle());
    EXPECT TRUE(Executor.CheckStartFinish());
    const auto &jobs = Executor.GetJobs();
    ASSERT EQ(jobs.at(3).Dependencies.size(), 2u);
}
TEST(TDagExecutor, ParallelLimit) {
    std::string content = R"INI(
[Jobs]
job=1
job=2
job=3
job=4
[Edges]
) INI";
    // Тут нет зависимостей, все job "start" => 4 стартовые
    // [Parallel] = 2 \Rightarrow одновременно не более 2
    content += "\n[Parallel]\n2\n";
```

```
std::string tempFile = "test parallel.ini";
    ASSERT TRUE (WriteTestConfig(tempFile, content));
    TDagExecutor Executor;
    bool ok = Executor.ReadIni(tempFile);
    ASSERT TRUE (ok);
    EXPECT FALSE(Executor.CheckCycle());
    EXPECT TRUE(Executor.CheckStartFinish());
    EXPECT EQ(Executor.GetMaxParallel(), 2);
}
// Проверяем поведение при нескольких компонентах связности
TEST(TDagExecutor, ParseMultipleComponents) {
    // job=1, job=2 связаны, а job=3 изолирована =>2 компоненты
    std::string content = R"INI(
[Jobs]
job=1
job=2
job=3
[Edges]
1->2
[Parallel]
) INI";
    std::string tempFile = "test multicomp.ini";
    ASSERT TRUE (WriteTestConfig(tempFile, content));
    TDagExecutor Executor;
    bool ok = Executor.ReadIni(tempFile);
    ASSERT TRUE (ok);
    // Нет цикла
    bool cycle = Executor.CheckCycle();
    EXPECT FALSE(cycle);
    // start/finish: job=1 (start) => job=2 (finish), job=3 (start & finish, Ho
изолирован)
    EXPECT TRUE(Executor.CheckStartFinish());
    bool singleComp = Executor.CheckSingleComponent();
    EXPECT FALSE(singleComp); // ожидаем false, так как job=3 изолирована
int main(int argc, char **argv) {
    testing::InitGoogleTest(&argc, argv);
    return RUN ALL TESTS();
}
```

## Выводы

- 1. Задача «выполнена»: мы можем читать DAG из INI, проверять цикл и наличие стартовых/финальных джоб, запускать потоки с ограничением (N) параллельно, останавливать при ошибке, и «держать» зависимые джобы, пока не освободится их барьер.
- 2. **Самодельный барьер** реализован как «countdown» на каждую группу (по имени). Если Remaining > 0, то зависимые джобы ждут. Когда Remaining  $== 0 \rightarrow$  разблокировка.
- 3. **Тесты** (Google Test) обеспечивают базовую уверенность, что парсер INI, логика обнаружения цикла, проверка start/finish работают корректно. Мы можем расширять тесты для более детальной проверки барьеров и параллелизма.

В целом, работа над проектом помогла глубже понять фундаментальные концепции параллелизма, синхронизации и DAG (включая подход к организации кода и парсинг конфига)