



Сложность алгоритмов

Елена Щелкунова

Системный программист

Обо мне

- Работаю программистом с 2010 года
- Работала в 7 компаниях за это время
- Full-stack разработчик (C# / JavaScript JQuery, ExtJs, React, Angular)
- Много работала с legacy-кодом в крупных проектах
- Много делала оптимизаций производительности с хорошими результатами

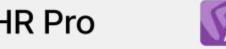


О компании

- Работали всегда, но по документам с 1988 года
- Занимаемся полным циклом разработки предметно-ориентированных платформ и прикладных систем
- Лидер по количеству проектов внедрения ЕСМ-систем
- Просто хорошие ребята ☺









Интеллектуальная система управления цифровыми процессами и документами

Система управления кадровыми процессами, документами и сервисами

Интеллектуальная система для обработки любой текстовой информации

Ario One

Система для управления проектами и командами

Зачем это нужно

- 1 Большое количество повторяющихся операций
- 2 Клиенты недовольны
- 3 Клиенты теряют деньги
- **4** 1с немного 1с * 1000000 очень много

План на сегодня

- 1. Определения
- 2. Сводная таблица временной сложности
- 3. Примеры графиков
- 4. Примеры алгоритмов
- 5. Какая сложность у алгоритма?
- 6. Примеры кода
- 7. Варианты оптимизаций
- 8. Какие бывают коллекции и при чем тут сложность

Оговорки

1. Оцениваем только алгоритмическую сложность (без учета ОС, железа и т.д.)

2. Когда нужно оптимизировать? - Когда есть проблема

Определения

Сложность алгоритма

это количественная характеристика сколько времени или какой объём памяти потребуется для выполнения алгоритма

Сложность зависит от размеров входных данных:

массив из 100 элементов обработается быстрее, чем из 1000

При этом точное время мало кого интересует:

важна асимптотическая сложность (в теории)

Сложность алгоритмов измеряют в элементарных шагах:

Big O (или O-нотации) от немецкого «Ordnung» - порядок

Сводная таблица временной сложности

Название	Формула	Примеры алгоритмов
Константная	O(1)	Длина массива
Логарифмическая	O(log(N))	Бинарный поиск
Линейная	O(N)	Поиск методом перебора
Линейно-логарифмическая	O(N*log(N))	Быстрая сортировка
Полиномиальная	O(N^2)	Сортировка выбором, пузырьковая сортировка
Экспоненциальная	O(2^N)	Список подмассивов
Факториальная	O(N!)	Список перестановок

простые

сложные

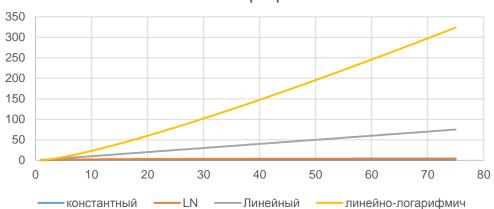
Время выполнения в секундах

При скорости 106 операций в секунду:

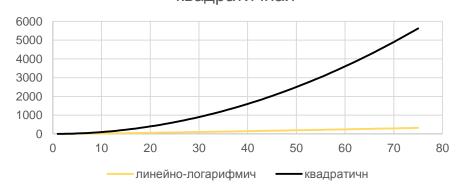
Разме сложност		20	30	40	50	60
N	0,00001 c	0,00002 c	0,00003 c	0,00004 c	0,00005 c	0,00006 c
N^2	0,0001 c	0,0004 c	0,0009 c	0,0016 c	0,0025 c	0,0036 c
N^3	0,001 c	0,008c	0,027 c	0,064 c	0,125 c	0,216 c
N ⁵	0,1 c	3,2c	24,3 c	1,7 мин	5,2 мин	13 мин
2 ^N	0,0001 c	1c	17,9 мин	12,7 дней	35,7 веков	366 веков
3 _N	0,059 c	58 мин	6,5 лет	3855 веков	2*10 ⁸ веков	1,3*10 ¹³ веков

Графики функций

Константная, логарифмическая, линейная, линейно-логарифмическая



Линейно-логарифмическая, квадратичная



Квадратичная, экспоненциальная



Экспоненциальная, факториальная



Пример №1

- N = 10
- For(int I = 6; I < N; i++)
- For(int j = 9; j < N; j++)
- .
- DoSomething();
- } // сколько будет итераций цикла?

$$6...9*9...9 = 4*1 = 4$$

```
N = 10
For(int I = 0; I < N; i++)</li>
{
DoSomething();
```

• } // сколько будет итераций цикла?

$$0...9 = 10$$

Пример №2

```
• N = 50
```

- For(int I = 6; I < N; i++)
- For(int j = 9; j < N; j++)
- •
- DoSomething();
- } // сколько будет итераций цикла?

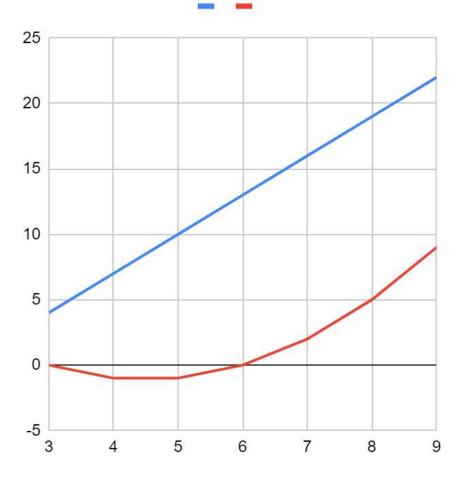
- For(int I = 0; I < N; i++)
- {
- DoSomething();
- } // сколько будет итераций цикла?

$$6...49 * 9...49 = 44*41 = 1804$$

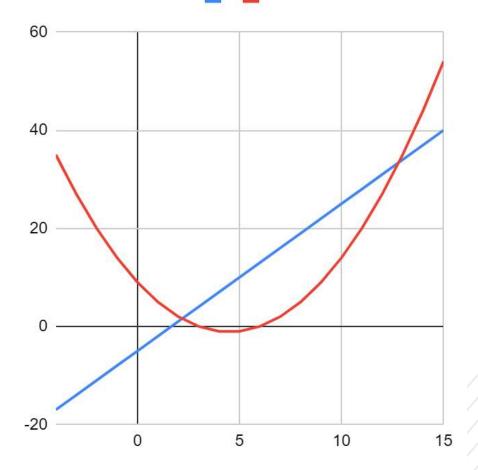
$$0...49 = 50$$

Примеры графиков

В небольшом масштабе



В большом масштабе



Пример №3

```
N = 50
For(int I = 4; I < N/10; i++)</li>
For(int j = 2; j < N/25; j++)</li>
{
```

• } // сколько будет итераций цикла?

```
4...4 * 3...3 = 1
```

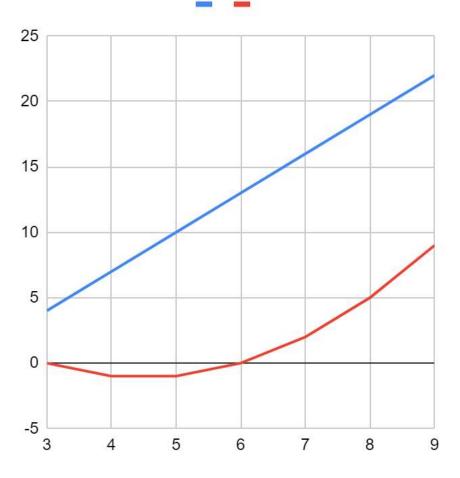
DoSomething();

```
N = 50
For(int I = 0; I < N*10; i++)</li>
{
DoSomething();
} // сколько будет итераций цикла?
```

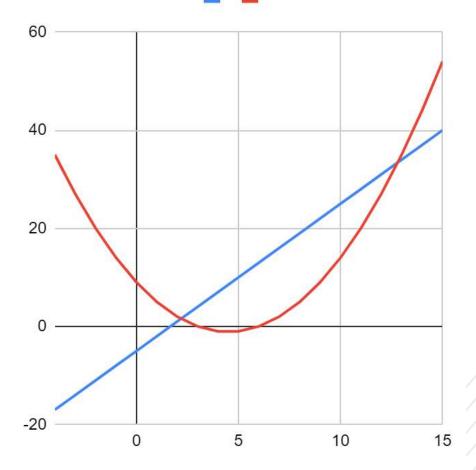
0...499 = 500

Примеры графиков





В большом масштабе



Примеры алгоритмов

O(N)

```
int N = 1000;
int sum = 0;
for(int i = 0; i < N; i++)
{
    sum += i;
}</pre>
```

O(N^2)

```
int N = 3500;
long sum = 0;
for (int i = 0; i < N; i++)
    for (int(j = i;) j < N; j++)</pre>
         sum += i;
```

O(log N)

```
int N = 64;
int[] sorted = new int[N];
for(int i = 0; i < N; i++)</pre>
    sorted[i] = i;
int j = N / 2, index = 0, c = 63;
while (sorted[j] != c) {
    if (sorted[j] > c)
        j = index + (j - index) / 2;
    else {
        var d = j - index;
        index = j;
        j = index + d / 2;
```

Как в реальности?





Какая сложность у алгоритма?

```
a) O(1)b) O(N^2)c) O(N)d) O(N log N)
```

```
// Собираем все маршруты из Старта в Финиш и анализируем их.
      List<int[]> mainRoutes = this.Scheme.FindRoutes(this.Scheme.StartBlockIndex,
this. Scheme. Finish Block Index):
     for (var i = 0; i < mainRoutes.Count; i++) {</pre>
        int[] mainRoute = mainRoutes[i];
        var otherRoutes = mainRoutes Where(r => !ReferenceEquals(r,
mainRoute)).ToList();
        incorrectParallelBlockIndexes. AddRange (this. ValidateForRecursiveParallel (mainRo)
ute, otherRoutes));
        if (this.validateEmptyBranches)
         this. ValidateForEmptyBranches mainRoute, otherRoutes,
emptyParallelblockIndexes);
incorrectParallelBlockIndexes AddRange (this. ValidateForIncorrectParallelWay (mainRoutes)
```

Какая сложность у алгоритма?

```
a) O(1)b) O(N^2)c) O(N)d) O(N log N)
```

```
Идём с конца и ищем первый общий блок, являющийся стартом
параллельности.
      for (int i = firstRoute.Length - 1; i \geq= 0; i--)
        int blockIndex = firstRoute[i];
        if (secondRoute Contains (blockIndex))
          return this. Is Parallel Beginning Block (block Index);
      return false;
```

Какая сложность у алгоритма?

```
private bool [IsContainsParallelCycles int blockIndex, List<int> visited, int[] route) {
      if (visited Contains(blockIndex))
                                                                            a) O(2^N)
        return true;
                                                                             b) O(N^2)
                                                                            c) O(N)
      if (route Contains (blockIndex))
                                                                             d) O(M^(N/M))
        return false;
      visited Add (blockIndex);
      var downlinks = this.Scheme GetDownlinks(blockIndex);
      foreach (int downlinkIndex in downlinks)
        if (this IsContainsParallelCycles DownlinkIndex, visited, route))
          return true;
      return false;
```

Варианты оптимизаций

- 1. Избавление от лишних операций, циклов по всей цепочке вызовов
- 2. Поиск не по всем данным, а по некоторой части данных
- 3. Кеширование некоторых данных или результатов исполнения
- 4. Подготовка данных для поиска:
- сортировка
- иная реорганизация хранения с целью оптимизации поиска по данным

Избавление от лишних вызовов

```
private static int[,] array = {
    { 1, 2, 3 },
    { 4, 5, 6 },
    { 7, 8, 9 },
    \{0, -1, -3\}
};
public static void Main() {
    Console.WriteLine(GetMax());
    Console.WriteLine(GetMin());
    Console.WriteLine(GetSum());
    for (int i = 0; i < array.GetLength(0);
  i++) {
     Console.WriteLine(GetAverage(i));
```

```
public static int GetMax() {
    int max = int.MinValue;
    for (int i = 0; i < array.GetLength(0); i++)
        for (int j = 0; j < array.GetLength(1); <math>j + +) {
              if (max < array[i, j])</pre>
                 max = array[i, j];
    return max;
public static int GetMin() {
    int min = int.MaxValue;
    for (int i = 0; i < array.GetLength(0); i++)
        for (int j = 0; j < array.GetLength(1); <math>j++) {
             if (min > array[i, j])
                 min = array[i, j];
    return min;
```

Варианты оптимизаций

- 1. Избавление от лишних операций, циклов по всей цепочке вызовов
- 2. Поиск не по всем данным, а по некоторой части данных
- 3. Кеширование некоторых данных или результатов исполнения
- 4. Подготовка данных для поиска:
- сортировка
- иная реорганизация хранения с целью оптимизации поиска по данным

Поиск не по всем данным

```
// Задача: найти все слова, у которых после буквы "а" стоит буква, которую ввел пользователь
   public static void Main() {
        var matchedWords < words.Where(x => x.Contains('a',
StringComparison.CurrentCultureIgnoreCase)).ToArray();
        while (true) {
            char letter = Console.ReadKey().KeyChar;
            Console.WriteLine (FindWord (matchedWords, letter));
   private static string FindWord(string[] matchedWords, char letter) {
        foreach(var word in matchedWords) {
            bool aMatch = false;
            foreach(var wordLetter in word.ToLower()) {
                if (aMatch && wordLetter == letter) {
                    return word;
                aMatch = wordLetter == 'a';
        return string.Empty;
```

```
static string[] words = {
    "Апельсин",
    "Абрикос",
     "Ананас",
     "Банан",
     "Авокадо"
    "Манго"
     "Груша"
     "Слива"
};
```

Варианты оптимизаций

- 1. Избавление от лишних операций, циклов по всей цепочке вызовов
- 2. Поиск не по всем данным, а по некоторой части данных
- 3. Кеширование некоторых данных или результатов исполнения
- 4. Подготовка данных для поиска:
- сортировка
- иная реорганизация хранения с целью оптимизации поиска по данным

Сортировка данных

```
Задача: выводить пользователю подсказку, когда он начинает печатать слово
public static void Main() {
    words.Sort();
    bool finish = false;
                                                                 [1]
                                                                 [2]
    string input = string.Empty;
                                                                 [3]
                                                                 [4]
    List<string> match = words.ToList();
                                                                 [5]
                                                                 [6]
    while (!finish) {
                                                                 [7]
                                                                 (8)
        input += Console.ReadKey().KeyChar;
                                                                 [9]
                                                               Raw View
        var matches = new List<string>();
        bool found = false;
        for (var i = 0; i < match.Count; <math>i++) {
             if (match[i].ToLower().StartsWith(input)) {
                 matches.Add(match[i]);
                 found = true;
             } else // <u>если</u> уже нашли, то дальше искать бессмысленно
                if (found) break;
        match = matches;
        Console.Clear();
        matches.ForEach(x \Rightarrow Console.WriteLine(x + " "));
        Console.Write(input);
```

```
■ words Q View ▼ Count = 10 - □

                 Q View 		■ "Абрикос"
                 Q View ▼ "Авокадо"
                 Q View ▼ "Ананас"
                 Q View ▼ "Апельсин"
                 Q View ▼ "Банан"
                 Q View ▼ "Груша"
                 Q View ▼ "Киви"
                 Q View ▼ "Манго"
                 Q View ▼ "Слива"
                 Q View 		 "Яблоко"
    if (match[i].ToLower().Start:
```

```
static List<string> words = new List<string> {
    "Апельсин",
    "Абрикос"
    "Ананас"
    "Банан",
    "Авокадо",
    "Манго",
    "Киви",
    "Груша"
    "Яблоко"
    "Слива"
```

Варианты оптимизаций

- 1. Избавление от лишних операций, циклов по всей цепочке вызовов
- 2. Поиск не по всем данным, а по некоторой части данных
- 3. Кеширование некоторых данных или результатов исполнения
- 4. Подготовка данных для поиска:
- сортировка
- иная реорганизация хранения с целью оптимизации поиска по данным

Виды коллекций

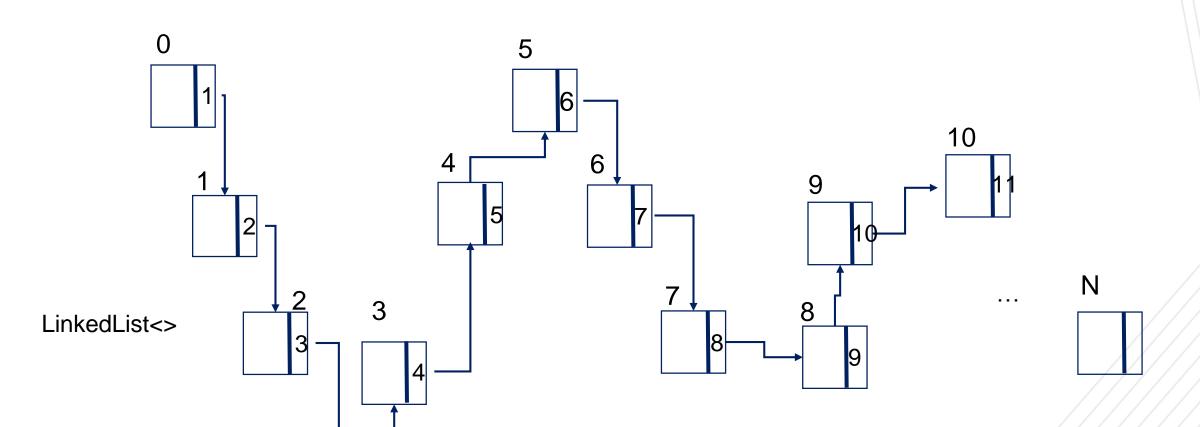
- Массив
- Список (односвязный, двусвязный)
- Стек
- Хеш-таблица
- Битовый массив

Массив



Array<>
ArrayList
SortedList<,>
List<>
SortedDictionary<,>
Queue<>

Список

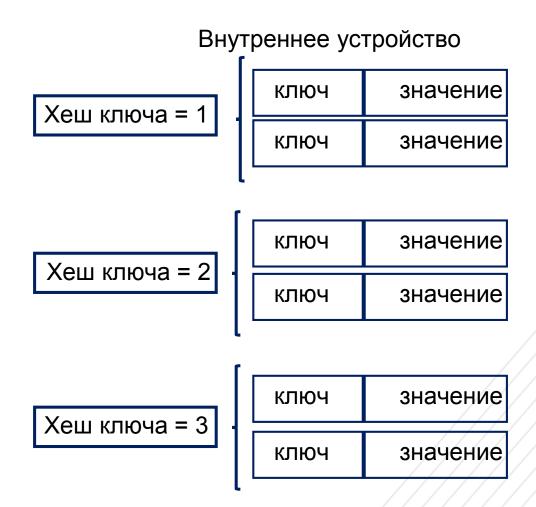


Хеш-таблица

Использование

ключ	значение
ключ	значение

Dictionary<,>
HashSet<>
KeyedCollection<,>
StringDictionary
Hashtable



Сравнение видов коллекций

	массив	список	Хеш-таблица
Потребление памяти			
Удаление/вставка	O(N)	O(1)	O(1)
Поиск элемента	O(N)	O(N)	O(1)
Замена элемента	O(1)	O(1)	O(1)
Обращение по индексу	O(1)	O(N)	- -
Копирование элемента	O(N)	O(1)	 - -
Размер коллекции	O(1)	O(N)	O(1)

List vs Hashtable

- Упорядоченная коллекция
- Может содержать дубликаты
- В основе лежит массив элементов
- Массив может изменять размер при удалении/добавлении элементов
- Можно использовать широкий набор Linq-методов (v .NET) как это было раньше во фреймворке?

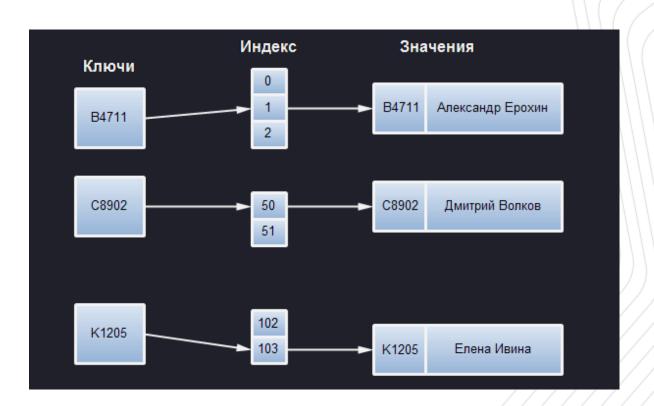
- Неупорядоченная коллекция
- Не может содержать дубликатов
- Динамическая структура
- Нужно реализовать GetHashCode для элементов
- Некоторые операции выполняются быстрее (например, Contains, Remove, Add выполняются за O(1))

GetHashCode требования

- Один и тот же объект должен всегда возвращать одно и то же значение.
- Разные объекты могут возвращать одно и то же значение.
- Он должен выполняться насколько возможно быстро, не требуя значительных вычислительных затрат.
- Он не должен генерировать исключений.
- Он должен использовать как минимум одно поле экземпляра.
- Значения хеш-кода должны распределяться равномерно по всему диапазону чисел, которые может хранить int.
- Хеш-код не должен изменяться на протяжении времени существования объекта.

Dictionary

- Элемент хранения ключ-значение (keyValuePair)
- Доступ к элементам за константное время O(1)



Реализация поиска Dictionary

```
uint hashCode = (uint)comparer.GetHashCode(key);
int i = GetBucket(hashCode);
Entry[]? entries = _entries;
uint collisionCount = 0;
```

Реорганизация данных

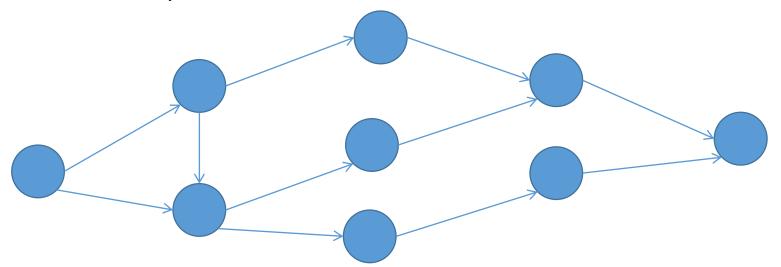
- Неупорядоченная коллекция -> упорядоченная коллекция
- Нефильтрованный список —> фильтрованный группированный список
- Список и функция преобразования -> списки с предвычисленными значениями
- Список -> хеш-таблица

Варианты оптимизаций

- Избавление от лишних операций, циклов по всей цепочке вызовов
- Поиск не по всем данным, а по некоторой части данных
- Кеширование некоторых данных или результатов исполнения
- Подготовка данных для поиска:
- Сортировка
- Иная реорганизация хранения с целью оптимизации поиска по данным

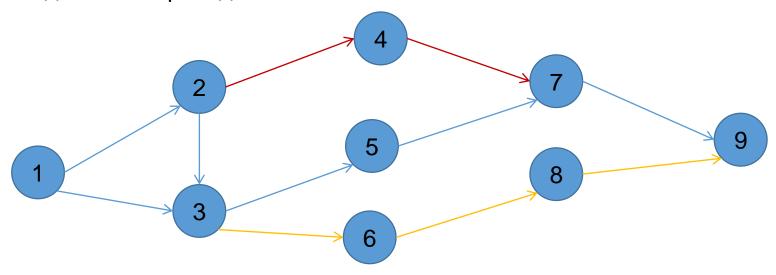
Задача

Представить граф в виде некоторого объекта, по которому можно быстро определить наличие или отсутствие заданного перехода.



Задача

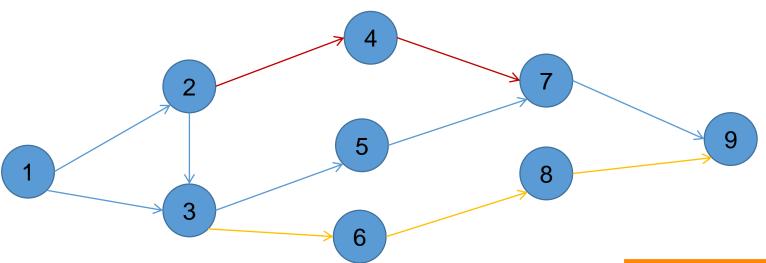
Представить граф в виде некоторого объекта, по которому можно быстро определить наличие или отсутствие заданного перехода.

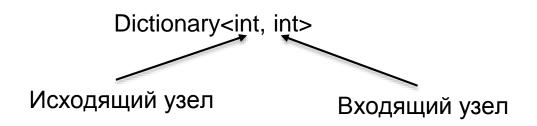


1-2-4-7-9 1-2-3-5-7-9 1-2-3-6-8-9

1-3-5-7-9 1-3-6-8-9

Реализация



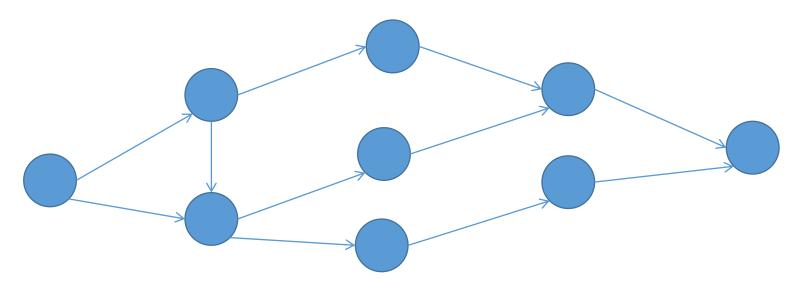


исходящий	входящий
1	2
1	3
2	3
2	4
3	5
3	6

. . .

Задача (самостоятельно)

Представить граф в виде некоторого объекта, по которому можно быстро определить, является ли заданный узел таким, из которого выходит 2 или более связи. Какую структуру данных лучше использовать?



Варианты оптимизаций

- Избавление от лишних операций, циклов по всей цепочке вызовов
- Поиск не по всем данным, а по некоторой части данных
- Кеширование некоторых данных или результатов исполнения
- Подготовка данных для поиска:
- Сортировка
- Иная реорганизация хранения с целью оптимизации поиска по данным

Литература

- https://habr.com/ru/articles/782608/
- https://ru.hexlet.io/courses/basic-algorithms/lessons/algorithm-complexity/theory_unit
- Исходники .Net
 https://github.com/dotnet/runtime/blob/main/src/libraries/System.Private.CoreLib/src/System/Collection-s/Generic/Dictionary.cs
- С. Голдштейн «Оптимизация приложений на платформе .Net» (2014)
- Также поможет здравый смысл и навыки экономии ©

Спасибо!

Ваши вопросы