Санкт-Петербургский политехнический университет Петра Великого

Физико-механический иститут

Кафедра «Прикладная математика»

Отчёт по лабораторной работе по дисциплине «Компьютерные сети» Задача византийских генералов

Выполнил студент: Куксенко Кирилл Сергеевич группа: 5040102/20201

Проверил: к.ф.-м.н., доцент Баженов Александр Николаевич

Санкт-Петербург 2023 г.

Содержание

1	Постановка задачи		2
2	Teo	рия	2
3	Реализация		2
4	Результаты		3
5	Обсуждение		5
Список иллюстраций			
	1	Сформированные векторы у каждого генерала	3
	2	Сформированный набор векторов для верного генерала (ин-	
		декс 0) и предателя (1)	4
	3	Итоговый набор у каждого генерала	4
	4	Итоговый набор у каждого генерала в случае $n < 3m$	5

1 Постановка задачи

Нужно реализовать алгоритм решения задачи византийских генералов.

2 Теория

Имеется n генералов, из которых m предатели. Между каждым из n генералов установлен надёжный (исключающий подмену сообщения) канал связи. Каждый из n-m верных генералов каждый раз посылает истинное и неизменяемое сообщение, а каждый из m предателей посылает ложное и, возможно, изменяемое сообщение. Верным генералам, в результате обмена сообщений, необходимо определить предателей.

Будем решать задачу в частном случае, когда число предателей не меняется, и n>3m. Для этого случая существует алгоритм Лампорта, который состоит из следующих шагов.

- Каждый генерал посылает всем остальным сообщение, верные генералы истинное, предатели ложное.
- В результате у каждого генерала формируется массив из n элементов (полученных сообщений, включая и своё)
- Каждый генерал посылает всем остальным полученный на прошлом шаге массив.
- В конце каждый генерал имеет набор векторов, свой и полученный от других генералов. Для каждого i элемента каждого вектора находится то, которое чаще других встречается. Если оно встречается как минимум n-m раз, то оно считается истинным и помещается в результирующий вектор, иначе в результирующий вектор помещается нуль.

В итоге все верные генералы получат один и тот же набор значений.

3 Реализация

Весь код написан на языке Python (версии 3.7.3). Каждый генерал работает в отдельном потоке. Предполагается, что отправленное сообщение не может быть потерянно. Ссылка на GitHub с исходным кодом.

4 Результаты

Рассмотрим работу алгоритма на примере с общим числом генералов n=9 среди которых предателей m=2. Верный генерал посылает сообщение со своим порядковым номером (индексом), а предатель посылает сообщение вида traitor_i, где i порядковый номер генерала предателя. Предателям соответствуют номера 7,8.

После первых двух этапов, каждый генерал получил следующий вектор.

```
general 8 collect first vector
0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, traitor_8,
general 2 collect first vector
0, 1, 3, 4, 5, 6, traitor 2, traitor 2,
general 1 collect first vector
0, 2, 3, 4, 5, 6, traitor 1, traitor 1,
general 7 collect first vector
0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, traitor_7,
general 5 collect first vector
0, 1, 2, 3, 4, 6, traitor_5, traitor_5,
general 3 collect first vector
0, 1, 2, 4, 5, 6, traitor_3, traitor_3,
general 0 collect first vector

    2, 3, 4, 5, 6, traitor_0, traitor_0

general 4 collect first vector
0, 1, 2, 3, 5, 6, traitor_4, traitor_4
general 6 collect first vector
0, 1, 2, 3, 4, 5, traitor 6, traitor 6,
```

Рис. 1: Сформированные векторы у каждого генерала

Затем каждый верный генерал отправляет сформированный на прошлом этапе вектор. Предатель, в свою очередь, отправляет ошибочный вектор, добавив к каждому элементу своего массива сообщение traitor $_i$, где i порядковый номер генерала, которому предатель посылает сообщение.

В итоге каждый генерал сформировал следующий набор векторов. Для краткости посмотрим, рассмотрим по одному примеру для верного генерала и предателя.

```
general id = 1
recieved vector from general 1: : 0, 2, 3, 4, 5, 6, traitor 1, traitor 1,
recieved vector from general 8: : traitor 10, traitor 12, traitor 13, traitor 14, traitor 15, traitor 16, traitor 1,
recieved vector from general 6: : 0, 1, 2, 3, 4, 5, traitor 2, traitor 2,
recieved vector from general 2: : 0, 1, 3, 4, 5, 6, traitor 2, traitor 3,
recieved vector from general 3: : 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, traitor 3, traitor 3,
recieved vector from general 3: : 0, 1, 2, 3, 4, 6, traitor 5, traitor 5,
recieved vector from general 4: : 0, 1, 2, 3, 4, 6, traitor 4, traitor 5,
recieved vector from general 7: : 1, 2, 3, 4, 5, 6, traitor 6, traitor 12, traitor 14, traitor 15, traitor 16, traitor 11, traitor 17,
recieved vector from general 7: : 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, traitor 7, traitor 9, traitor 17, traitor 18, traitor 19, traitor
```

Рис. 2: Сформированный набор векторов для верного генерала (индекс 0) и предателя (1)

В итоге каждый генерал сформировал следующий результирующий вектор. None соответствует генералу предателю.

```
resulted vector for general 1
[0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, None, None]
resulted vector for general 8
[0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, None, None]
resulted vector for general 3
[0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, None, None]
resulted vector for general 2
[0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, None, None]
resulted vector for general 4
[0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, None, None]
resulted vector for general 5
[0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, None, None]
resulted vector for general 6
[0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, None, None]
resulted vector for general 7
[0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, None, None]
```

Рис. 3: Итоговый набор у каждого генерала

Как видно, все генералы сформировали одинаковый итоговый вектор, что означает, что они пришли к согласию и нашли предателей.

Так же посмотрим, какие результирующие векторы получается в случае $n \le 3m$. Рассмотрим пример n = 5, m = 2.

В итоге каждый генерал сформировал следующий итоговый вектор.

```
resulted vector for general 1
[0, 1, 'traitor_1_2', None, None]
resulted vector for general 0
[0, 1, 'traitor_0_2', None, None]
resulted vector for general 3
[0, 1, 2, None, None]
resulted vector for general 2
[0, 1, 2, None, None]
resulted vector for general 4
[0, 1, 2, None, None]
```

Рис. 4: Итоговый набор у каждого генерала в случае $n \leq 3m$

Как видно на рисунке 4 верные генералы не смогли прийти к согласию.

5 Обсуждение

Из приведённых результатов можно заметить, что в случае $n \leq 3m$ есть вероятность, что генералы не смогут прийти к согласию. В случае же n > 3m согласие всегда может быть достигнуто.