# Софийски университет "Св. Климент Охридски" Факултет по математика и инфоратика

## Проект по Мрежово програмиране

**Тема:** Търсене на зависимост на поведение на потребител чрез реализирането на високотехнологични полета с помощта на генетичен алгоритъм с алгоритъма HUIM-GA.

Съставил: Ростислав Стоянов ф-н 45244

## Съдържание

1	Теоретично описание на решението на проблема	2
2	Описание на работата на алгоритъма	2
3	Начин на обработка на файл	5
4	Намерени зависимост спрямо алгоритъма	5
5	Ръководство за инсталация	5
6	Резултати	5
7	Приложение	6
8	Използвана литература:	7

#### 1 Теоретично описание на решението на проблема

Мрежовата част от решението на проекта се базира на модела "Клиент - Сървър", като в случая сървърът е от вид "concurrent" (т.е. всеки път, когато се получи връзка с клиент, сървърът създава нова нишка и делегира работата на нея, докато самият той остава в готовност да приеме нови връзки). Така при работата си сървъра създава ТСР socket, който се "закача" за определен порт и чака заявки. При получаването на нова заявка, с цел да не се блокират други клиенти, се създава нова нишка работеща успоредно с главната.

За анализ на информацията от лог файла се използват 3 полета - Event context, Event name и IP address. Тъй като алгоритъмът работи с транзакции, то правим следното : с event context и event name уникално идентифицираме един предмет като от типа на случилото се действие зависи цената на този предмет, а предметите групираме по транзакции като нова транзакция имаме, когато се промени IP адресът, от който е произлязло действието). Получената по този начин база данни, състояща се от транзакции, подаваме на алгоритъма HUIM-GA, който намира множества от предмети със стойност в цялата транзакционна база данни по - голяма от подадено на алгоритъма цяло число - minimum utility threshold.

#### 2 Описание на работата на алгоритъма

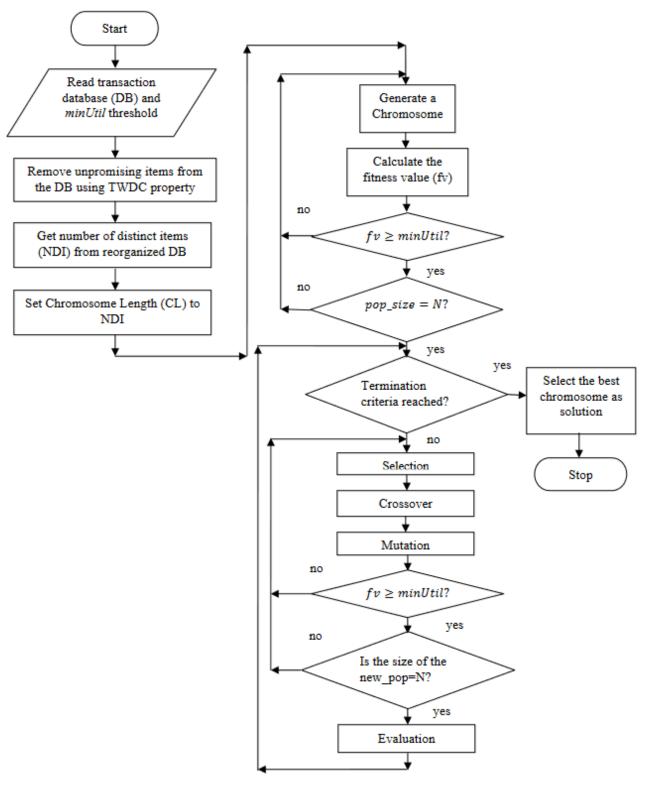
HUIM-GA е генетичен алгоритъм, който се използва за намиране на high - utility множества в база данни от транзакции. Алгоритъмът приема файл, където всеки ред представя 1 транзакция и е в следния формат : първо разделени с интервал са цели числа - предметите в транзакцията, следва двуеточие след което цената на цялата транзакция и след това цената на всеки предмет(отново са разделени с интервал).

Алгоритъмът започва работа като сканира базата данни за да пресметне TWU - transaction-weighted utilisation за всеки предмет. TWU(X) се дефинира като сумата на теглата на всички транзакции съдържащи X.[2]. След това базата данни се обхожда още веднъж като целта е да се намерят само обещаващите предмети т.е предметите с TWU>= minutil. Следващата стъпка е генерирането на начална популация (псевдокод илюстриращ генерирането е представен на фиг.1 [1]) и пресмятането на на скоростта на мутация.

```
population initialize (n, k)
begin
   i←0;
   for j \leftarrow 0 to n do
   begin
       pop[j]←0;
   end
   while i \leq k do
   begin
       rand no←rand(k);
       if pop[rand_no]≠1 then
       begin
            pop[rand no]←1;
            i←i+1:
       end
   end
   return pop;
end
```

Фигура 1: Псевдокод представящ генерирането на началната популация

Следващата част от алгоритъма се изпълнява, докато не се достигнат критериите за терминиране, т.е фиксиран брой генерации, полученото решение е достатъчно добро сред последните п генерации (n - фиксирано число), ръчно разглеждане на решението или комбинация на всички посочени. Същността на този цикъл е прилагане на 3 генетични операции - селекция, кръстосване, мутация до постигане на необходимия резултат. Работата на целия алгоритъм е илюстрирана на блоксхемата на фигура 2.



Фигура 2: Блок - схема илюстрираща работата на алгоритъма

#### 3 Начин на обработка на файл

Клиентът чете файла ред по ред и го изпраща на сървъра. Съотвентната WorkerThread нишка приема файла, като всеки ред бива обработен. Това става чрез използването на няколко класа, най - ключов, от които е класа Encoder, който изгражда съотвестствие между предмет и цяло пол. число (всеки предмет се идентифицира от контекста и вида на събитието). Предметите се групират по транзакции - разглеждайки структурата на дадения ни файл може да допуснем, че нова транзакция има всеки път, когато се смени origin ip адреса.

#### 4 Намерени зависимост спрямо алгоритъма

Pазглеждаме minUtil = 100. Спрямо зададените стойности на предметите, операцията разглеждане на файл в курс е операцията, която е с най - голяма важност за получаването на high - utility множества с голяма стойност.

#### 5 Ръководство за инсталация

- Разархивирайте архива съдържащ решението на поставената задача;
- Използвайки терминал променете текущата си директория на : HUIM-GA/out/production/HUIM-GA;
- Изпълнете java Server.Server <port>, където port е портът, на който искате да се закачи сървърът;
- Изпълнете java Client.Client <host> <port>, където host е ір адресът на сървъра, а port е портът, на който слуша сървъра. При съответните запитвания въведете пътя до лог файла и minUtil.

#### 6 Резултати

При наличие на подходящите условия - успешно свързване със сървър и коректно подадени входни данни, клиентското приложение печата на конзолата списък от high utility itemset - ове, със стойност по - голяма от minUtil. При настъпване на грешка, програмата връща информация за грешката и прекратява своята работа.

### 7 Приложение

Кодът на приложението и използваните библиотеки могат да бъдат намерени тук: https://github.com/RostislavStoyanov/NetworkProgramming.

#### 8 Използвана литература:

#### Литература

- [1] Kannimuthu S, Premalatha K. Discovery of High Utility Itemsets Using Genetic Algorithm with Ranked Mutation. Applied Artificial Intelligence, 2014, 28(4): 337-359.
- [2] Ying Liu, Wei-keng Liao, and Alok Choudhary. A Two-Phase Algorithm for Fast Discovery of High Utility Itemsets. NCS (LNAI), vol. 3518, pp. 689–695. Springer, Heidelberg (2005).
- [3] Java 8 API Specification. https://docs.oracle.com/javase/8/docs/api/
- [4] SPMF Documentation. http://www.philippe-fournier-viger.com/spmf/index.php?link=documentation.php