Engenharia de Software 2 - Relatório TP1

Matheus Flávio Gonçalves Silva - 2020006850

Universidade Federal de Minas Gerais (UFMG) Belo Horizonte - MG - Brasil

matheusfgs@ufmg.br

1 Membros

Matheus Flávio Gonçalves Silva

2 Análise de qualidade com Lizard

2.1 Execução da Ferramenta Lizard

| 10 file analyzed. | | | | | | |
|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------|------------|------------|------------------------|--------------|------------------------------------------------------------------|--------|
| NLOC | Avg.NLOC | AvgCCN | Avg.token | function_cnt | file | |
| 51 57 22 | 16.0 | 3.5 | 102.0 164.5 59.0 | 1 2 1 | ./db/Review.py ./db/load_classes_from_csv.py ./db/User.py | |
| 43 5 7 | 5.0 0.0 | 2.0 0.0 | 28.0 | 1 0 | <pre>./db/Session.py ./db/parse_login.py ./db/Professor.py</pre> | |
| 12 8 46 | 0.0 0.0 | 0.0 0.0 | 0.0 0.0 0.0 | 0 0 0 | ./db/Turma.py ./db/Disciplina.py ./api_responses.py | |
| 367 | | ======= | 211.5 ======= | 13 | ./main.py | . 100) |
| No thresholds exceeded (cyclomatic_complexity > 15 or length > 1000 or nloc > 1000000 or parameter_count > 100) | | | | | | |
| | 618 1 | 8.7 4 | .7 157 | .6 22 | 0 0.00 0.00 | |

Figura 1: Saída da execução da ferramenta Lizard no Backend

Conforme visto acima, a maioria das funciondalidades estão localizadas no arquivo **main.py**. Assim sendo, o foco da análise e modificação manter-se-á nas funções presentes nesse arquivo.

2.2 Análise da Função mais complexa

Ao analisar o código, a função mais complexa é a função **fetch_review()**. Esta função está diretamente relacionada com a filtragem e ordenação das reviews de acordo com o semestre, professor, disciplina, classificação, podendo ser dinamicamente alterada de acordo com a preferência do usuário em tempo de uso.

Assim sendo, essa função faz uso de consultas ao banco de dados com base nos filtros fornecidos, além de realizar o processamento dos resultados retornados pelo banco e retorna os dados obtidos como resposta ao frontend para exibição correta das reviews. Trata-se da função mais importante do sistema, afinal, de nada adianta fazer uma review a respeito de qualquer coisa que seja e essas reviews não serem exibidas.

Dentre as estruturas e paradigmas envolvidos na função, temos a manipulação de listas, a utilização de filtros de pesquisa, além da ordenação dinâmica de acordo com a seleção do usuário.

3 Adicionais

A partir desse ponto, encontram-se explicações e documentações adicionais que não foram exigidas no PDF segundo o TP. Contudo, por questão de facilidade, foram acrescentadas a partir dessa sessão para maior conforto. Os items 1 e 3 pedidos na especificação encontram-se a seguir.

4 Explicação sobre o sistema

Para esse sistema web é idealizado um fórum de avaliação a respeito de professores da UFMG com dados referentes ao período de 2020/1 a 2023/1, seleção do semestre lecionado, além da validação se o professor deu aula da matéria especificada no semestre selecionado. Além disso, pode-se selecionar se serão feitas avaliações de forma anônima ou sem anonimato de acordo com a escolha do usuário ao criar a postagem.

5 Tecnologias

• Quart (Backend)

Foi escolhido o Quart como backend pela facilidade da manipulação da linguagem Python e pela similaridade com o framework Flask utilizado para desenvolvimento Web. De certo modo, pode-se dizer que o Quart é a reimplementação do Flask com a possibilidade de execução de funções assíncronas.

• React (Frontend)

Foi escolhido o React como ferramenta para desenvolvimento do frontend pela maior intimidade com esse framework.

• MongoDB (Banco de Dados)

Para o banco de dados foi escolhido o MongoDB pela possibilidade de utilização do MongoDB Compass facilitar a correção de pequenos problemas, a visualização dos dados e correção do banco. Foram cogitados também os bandos MySQL e SQLite, mas deixados de lado em virtude da experiência de maior facilidade de lidar com o MongoDB.

6 Refatoração

7 Questão 4

```
função poligonoSimples(arestas)
            eventos = lista vazia
            para cada aresta em arestas
3
                    adicione aresta.ponto_inicial e aresta.ponto_final à lista eventos
5
            ordene eventos por coordenada x e depois por coordenada y
            segmentos_ativos = árvore balanceada vazia
9
            para cada evento em eventos
10
                    segmento = evento.segmento
11
12
                    se evento é ponto_inicial do segmento
                             insira segmento em segmentos_ativos
14
                             segmento_acima = encontre segmento acima do atual em
15
                             segmentos_ativos
16
17
18
                             segmento_abaixo = encontre segmento abaixo do atual em
                             segmentos_ativos
19
                             se interseção(segmento, segmento_acima) ou
21
                             interseção(segmento, segmento_abaixo)
22
23
                                     retorne falso
24
25
                             senão
26
                                     segmento_acima = encontre segmento acima do atual
                                     em segmentos_ativos
28
29
                                     segmento_abaixo = encontre segmento abaixo do atual
30
                                     em segmentos_ativos
31
32
                             se interseção(segmento_acima, segmento_abaixo)
33
                                     retorne falso
35
                             remova segmento de segmentos_ativos
36
37
            retorne verdadeiro
38
```

Este algoritmo verifica se um polígono de n vértices é simples em tempo O(n log n), pois processa todos os eventos em ordem e usa uma estrutura de dados balanceada para armazenar e buscar os segmentos ativos.

8 Questão 5

Suponha que p e q sejam os dois pontos mais distantes. Além disso, suponha que p está no interior do casco convexo. Em seguida, construa o círculo cujo centro é q e que tem p no círculo. Então, se tivermos algum vértice do casco convexo que esteja fora deste círculo, entre esse vértice e q há uma distância maior do que entre p e q. Então, sabemos que todos os vértices da casca convexa estão dentro do círculo. Isso significa que os lados do casco convexo consistem em segmentos de linha contidos no círculo. Assim, a única maneira que eles poderiam conter p, um ponto no círculo é se fosse um vértice, mas supusemos que p não era um vértice do casco convexo, o que é uma contradição.

9 Questão 6

Será utilizada a triangulação de orelhas:

```
função triangulaçãoOrelhas(polígono)
            se orientação(polígono) é horário
                    inverta a ordem dos vértices de polígono
3
            vértices_ativos = copie os vértices do polígono para uma nova lista
            triângulos = lista vazia
            enquanto tamanho de vértices_ativos > 3
                    para i de 0 até tamanho de vértices_ativos - 1
                            a = vértices_ativos[i]
10
                            b = vértices_ativos[(i + 1) % tamanho de vértices_ativos]
                            c = vértices_ativos[(i + 2) % tamanho de vértices_ativos]
12
13
                se éOrelha(a, b, c, vértices_ativos)
14
                                     adicione (a, b, c) à lista triângulos
15
                                     remova b de vértices_ativos
16
                                     pare o loop
17
            adicione o último triângulo formado pelos 3 vértices restantes à lista de triângulos
18
            retorne triângulos
19
20
   função éOrelha(a, b, c, vértices)
21
            se ângulo(a, b, c) >= 180 graus
22
                    retorne falso
            triângulo = (a, b, c)
24
            para cada vértice em vértices
                    se vértice não é igual a a, b ou c e vértice está dentro do triângulo
26
                            retorne falso
27
28
            retorne verdadeiro
```