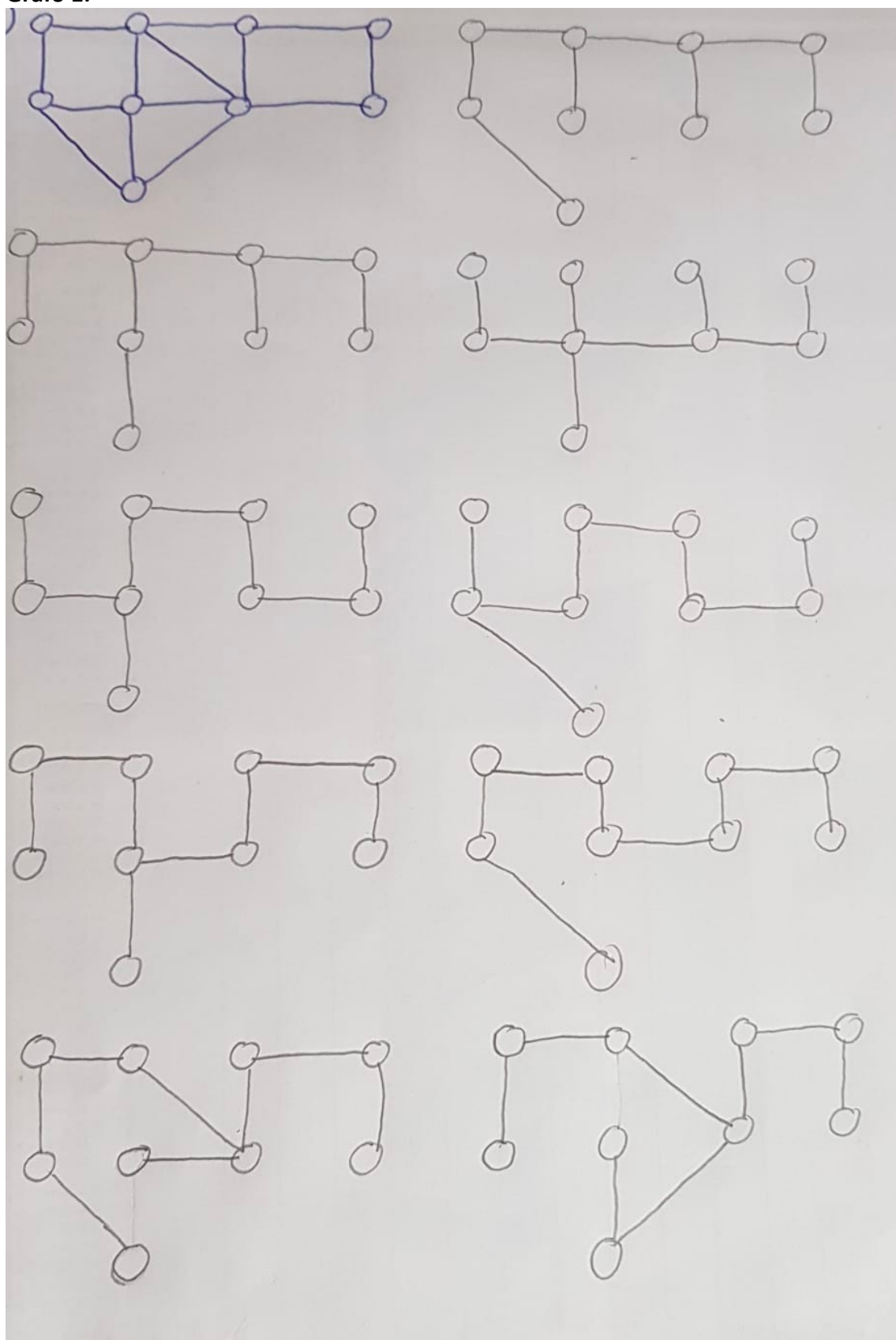


1.

Grafo 1:

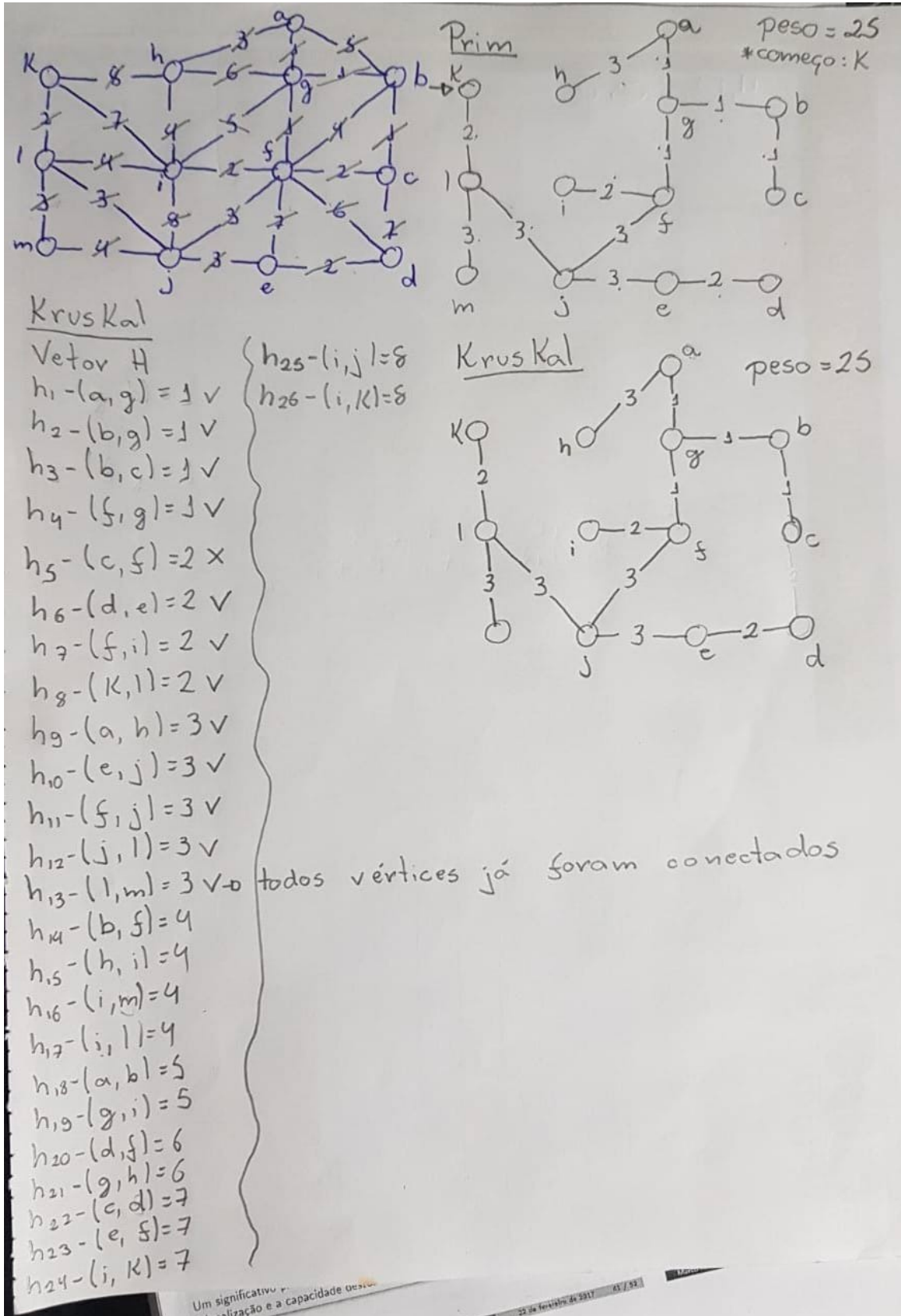


Grafo 2

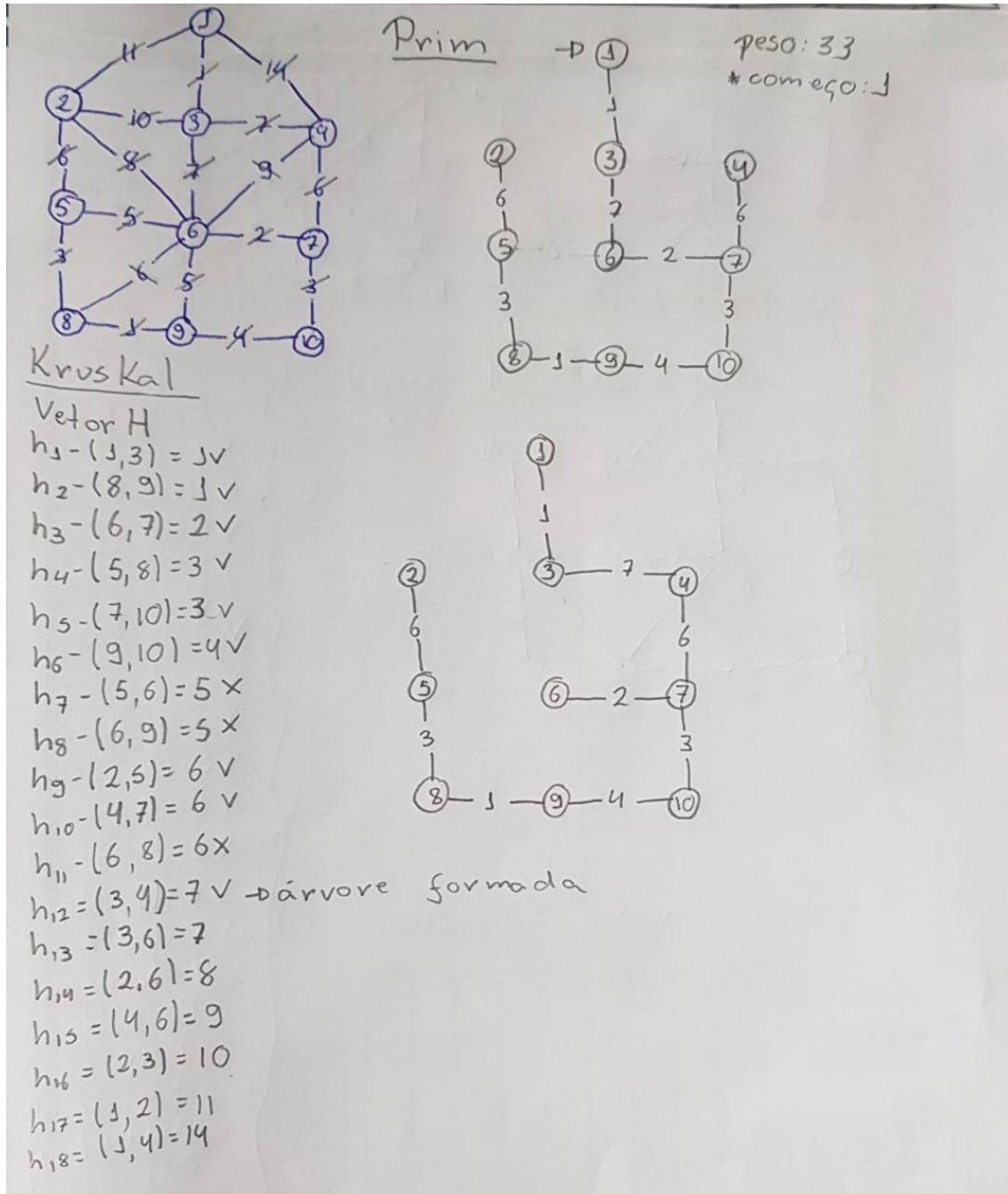
Já é uma árvore, a árvore geradora é o próprio grafo.

2.

Grafo 1



Grafo 2



3.

Grafo 1

DFS: $L = \{\text{shopping, coffee, driving to work, inspiration, coding, driving home, gaming, supper, making music, sleeping, listening to music}\}$

Kahn: $L = \{\text{shopping, driving to work, inspiration, listening to music, coffee, making music, coding, driving home, gaming, supper, sleeping}\}$

Grafo 2

DFS: $L = \{5, 7, 11, 2, 3, 8, 9, 10\}$

Kahn: $L = \{3, 5, 7, 8, 2, 9, 10\}$

4. Não, pois o grafo de Peterson possui todas as regiões de grau 5, logo: $2m$ (soma dos graus das faces) $\geq 5f$, ou $f \leq 2/5m$. Isolando f na fórmula de Euler, temos que $f = 2 + m - n$. Substituindo f na equação anterior ($f \leq 2/5m$), temos: $2 + m - n \leq 2/5m$. Multiplicando por 5 para eliminar a fração, temos: $10 + 5m - 5n \leq 2m$. Isolando m temos $3m \leq 5n - 10$. Como o grafo de Peterson possui 10 vértices e 15 arestas, temos $3 \cdot 15 \leq 5 \cdot 10 - 10$, que é $45 \leq 40$, o que é uma contradição.

5. Pela relação de complemento e planaridade, se o número de vértices é menor que 8, o grafo ou seu complemento é planar. Como em um circuito de comprimento 6 tem 6 vértices e $6 < 8$, o complemento desse circuito é planar.

6. A fórmula de Euler ($n - m + f = 2$) é válida para qualquer árvore, ou seja, um grafo onde $m = n - 1$, ou seja, o número de arestas é o número de vértices menos 1 e $f = 1$, isto é, o número de faces é sempre 1, logo a representação planar utiliza apenas linhas retas e sem cruzamentos., sendo assim, um grafo planar.