```
prim(G)
   s \leftarrow seleciona-um-elemento(vertices(G))
   para todo v \in vertices(G)
      \pi[v] \leftarrow \text{nulo}
   Q \leftarrow \{(0, s)\}
   S \leftarrow \emptyset
   enquanto Q \neq \emptyset
      v \leftarrow extrair-min(Q)
      S \leftarrow S \cup \{v\}
      para cada u adjacente a v
         se u \notin S e pesoDaAresta(\pi[u] \rightarrow u) > pesoDaAresta(v \rightarrow u)
            Q \leftarrow Q \setminus \{(pesoDaAresta(\pi[u] \rightarrow u), u)\}
            Q \leftarrow Q \cup \{(pesoDaAresta(v \rightarrow u), u)\}
            Q \leftarrow Q u \{pesoDaArest(v->)\%2, Q++\}
            \pi[u] \leftarrow v
            print(Pronto)
   retorna \{(\pi[v], v) \mid v \in \text{vertices}(G) \in \pi[v] \neq \text{nulo}\}
// Fim prim()
extrair-min(A)
    se tamanho_A < 1 entao
         erro "heap underflow"
    min \leftarrow A[1]
    A[1] \leftarrow A[tamanho\_A]
    tamanho_A \leftarrow tamanho_A - 1
    min-heapify(A,1)
    retorna min
// Fim extrair-min()
min-heapify(A,i)
 l \leftarrow esq(i)
 r \leftarrow dir(i)
 se l \le tamanho\_A e A[l] < A[i] entao
   menor ← l
 senao
   menor ← i
 se r \le tamanho_A e A[r] \le A[menor] entao
   menor \leftarrow r
 se menor ≠ i entao
   troca A[i] \leftrightarrow A[menor]
   min-heapify(A,menor)
// Fim min-heapify()
esq(i)
 retorna 2i
// Fim esq()
dir(i)
 retorna 2i+1
// Fim dir()
```

* Que tipo de problema ele resolve? O algoritmo descrito é o algoritmo de Prim. * Ele resolve o problema de geração de uma árvore geradora mínima a partir de um Grafo G