Dijkstra's Algorithm :
   Initialize _ Single_ Source (G, s)
   Let Q = G.V : priority queue
   S = ∅
   while Q ≠ ∅
       u = Extract_ Min (Q)
       S = S ∪ { u }
       for each v ∈ G. adj [u]
           Relax (u, v, w)

   Array : $O(|V||V|) + O(|E|)$
   Min Heap : $O(|V| \lg |V|) + O(|E| \lg |V|)$
   Fib Heap : $O(|V| \lg |V|) + O(|E| \cdot 1)$

if u.d + w[u, v] < v.d
   v.d = u.d + w[u, v]

正確性 : 每一輪開始時, $\forall v \in S, \ v.d = \delta(s, v)$

· 有負邊下無法使用 ⇒ loop invariant proof 中有此假設

· 當 Problem 不滿足原 SP 問題定義時, 可轉化至原 SP 解

· 當 w 之 weight function value 被 bounded ⇒ 用 hashing 方式 implement Q