Algorytmy i stuktury danych - Lista 7 Alicja Myśliwiec - gr. wtorek 7:30 import sys from pythonds.graphs import PriorityQueue from operator import itemgetter Zad. 1 Zaimplementuj własną klasę Graph o własnościach podanych na wykła-Zad. 2 Dodaj do powyższej klasy metodę generującą reprezentację grafu w języku dot. Użyj programu graphviz (lub jego wersji online: http:// www.webgraphviz.com/) do przedstawienia wyniku na rysunku. Zad. 3 Rozbuduj klasę o metody przeszukiwania w głąb i wszerz. Zad. 4 Zmodyfikuj metodę przeszukiwania w głąb tak, aby sortowała ona graf topologicznie. Zad. 5 Korzystając z przeszukiwania wszerz, stwórz algorytm wyliczający najkrótsze ścieżki od dowolnego węzła grafu do wszystkich pozostałych. class Queue: def init (self): self.items = [] def is empty(self): return self.items == [] def enqueue(self, item): self.items.insert(0, item) def dequeue(self): return self.items.pop() def size(self): return len(self.items) class Vertex: def init (self, num): self.id = numself.connected to = {} self.color = 'white' self.dist = sys.maxsize self.pred = None self.disc = 0self.fin = 0def add neighbor(self, nbr, weight=0): self.connected to[nbr] = weight def set color(self, color): self.color = color def set distance(self, d): self.dist = ddef set pred(self, p): self.pred = pdef set discovery(self, dtime): self.disc = dtime def set finish(self, ftime): self.fin = ftime def get finish(self): return self.fin def get discovery(self): return self.disc def get_pred(self): return self.pred def get distance(self): return self.dist def get color(self): return self.color def get connections(self): return self.connected to.keys() def get_weight(self, nbr): return self.connected to[nbr] def str__(self): return str(self.id) + ":color " + self.color + ":disc " + str(self.disc) + ":fin " + str(self.fin) + ":dist " + str(self.dist) + ":pred \n\t[" + str(self.pred) + "]\n" def get id(self): return self.id class Graph: def init (self): self.vert list = {} self.num vertices = 0self.steps = 0def add vertex(self, key): self.num vertices += 1 new vertex = Vertex(key) self.vert list[key] = new vertex return new_vertex def delete vertex(self, key): if key in self.get vertices list(): self.num vertices -= 1 del self.vert list[key] def get vertex(self, n): if n in self.vert list: return self.vert list[n] else: return None def contains (self, n): return n in self.vert list def add edge(self, f, t, cost=0): if f not in self.vert list: nv = self.add vertex(f) if t not in self.vert list: nv = self.add vertex(t) self.vert list[f].add neighbor(self.vert list[t], cost) def get vertices(self): return self.vert list.keys() def get vertices list(self): return list(self.get vertices()) def iter (self): return iter(self.vert list.values()) def dot repr(self): dot string = "digraph G {\n" for v in self: for w in v.get connections(): weight = v.connected to[w] if weight != 0: if isinstance(w.get id(), (int, float)): dot string += '\t{} -> {} [label = "{}"];\n'.format(v.get id(), w.get id(), weight) dot string += '\t"{}" -> "{}" [label = "{}"];\n'.format(v.get id(), w.get id(), weight else: if isinstance(w.get id(), (int, float)): dot string += "\t{} -> {}\n".format(v.get id(), w.get id()) dot string += '\t"{}" -> "{}"\n'.format(v.get id(), w.get id()) dot string += "}" return dot string def str (self): file = open("dot repr.txt", 'w') file.writelines(self.dot repr()) file.close() return self.dot repr() def bfs(self, start): start.set distance(0) start.set pred(None) vert queue = Queue() vert queue.enqueue(start) while vert queue.size() > 0: current vert = vert queue.dequeue() for nbr in current vert.get connections(): if nbr.get color() == 'white': nbr.set color('gray') nbr.set distance(current vert.get distance() + 1) nbr.set pred(current vert) vert queue.enqueue(nbr) current vert.set color('black') def dfs(self): for a vert in self: a vert.set color('white') a vert.set pred(-1) for a vert in self: if a vert.get color() == 'white': self.dfsvisit(a vert) def dfsvisit(self, start vert): start vert.set color('gray') self.steps += 1 start vert.set discovery(self.steps) for next_vert in start_vert.get_connections(): if next vert.get color() == 'white': next vert.set pred(start vert) self.dfsvisit(next vert) start vert.set color('black') self.steps += 1 start vert.set finish(self.steps) def topological sorting(self): self.dfs() for i in self.vert list.keys(): end of process time = self.vert list[i].get finish() verts.append((i, end of process time)) verts.sort(key=itemgetter(1)) sort = [i[0] for i in verts]sort.reverse() for i in range(1, self.num vertices): current = sort[i] connections = [vert.id for vert in self.vert list[current].get connections()] for j in sort[:i]: if j in connections: raise ValueError('Cannot sort the graph this way') return sort def dijkstra(self, start): pq = PriorityQueue() start.set distance(0) pq.buildHeap([(v.get distance(), v) for v in self]) while not pq.isEmpty(): current vert = pq.delMin() for next vert in current vert.get connections(): new dist = current vert.get distance() + current vert.get weight(next vert) if new dist < next vert.get distance():</pre> next vert.set distance(new dist) next vert.set pred(current vert) pq.decreaseKey(next vert, new dist) def traverse(self, vert): result = [] x = vert while x.get pred(): result.append(x.get id()) x = x.get pred() result.append(x.get id()) result.reverse() return tuple(result) def fastest route(self, start, end=None): self.dijkstra(self.get vertex(start)) routes = {} for vert in self.get vertices list(): if vert == start: routes[vert] = tuple([0]) route = self.traverse(self.get vertex(vert)) if start in route: routes[vert] = route routes[vert] = None for vert in self: vert.set distance(sys.maxsize) if end is not None: if end in routes.keys(): return "{}: {}".format(end, routes[end]) raise KeyError("No such value in the graph") return routes def route length(self, start, end=None): data = self.fastest route(start, end) length dict = {} for key in self.get vertices list(): length dict[key] = len(data[key]) - 1 return length dict def get route only(self, start, end): self.dijkstra(self.get vertex(start)) for vert in self.get vertices list(): if vert == end: route = self.traverse(self.get vertex(vert)) return route raise KeyError("Cannot find the wanted key") g1 = Graph()for i in range(6): gl.add_vertex(i) g1.add_edge(0, 1) g1.add_edge(0, 5) g1.add_edge(1, 2) g1.add_edge(2, 3) g1.add_edge(3, 4) g1.add_edge(3, 5) g1.add_edge(4, 0) gl.add edge(5, 4)g1.add edge(5, 2)print(q1) digraph G { 0 -> 1 0 -> 5 1 -> 2 2 -> 3 3 -> 4 3 -> 5 4 -> 0 5 -> 4 5 -> 2 Wynik otrzymany na stronie http://www.webgraphviz.com/ 0 3 4 Na powyższym grafie widać, że powstały cykle (np. 2->3->5->2). Sugeruje nam to, że nie bedzie dało się posortować grafu topologicznie. g1.topological sorting() Traceback (most recent call last) <ipython-input-31-efc8a7f3bb54> in <module> ---> 1 gl.topological sorting() <ipython-input-11-6c5cff8b19a4> in topological sorting(self) 108 for j in sort[:i]: 109 if j in connections: raise ValueError('Cannot sort the graph this way') --> 110 111 return sort 112 ValueError: Cannot sort the graph this way 'Przeszkadzają nam w tym krawędzie 4->0 oraz 5->2. g2 = Graph()for i in range(6): g2.add_vertex(i) g2.add_edge(0, 1) g2.add_edge(0, 5) g2.add_edge(1, 2) g2.add_edge(2, 3) g2.add_edge(3, 4) g2.add_edge(3, 5) #g2.add_edge(4, 0) g2.add edge(5, 4)#g2.add_edge(5, 2) print(g2) digraph G { 0 -> 1 0 -> 5 1 -> 2 2 -> 3 3 -> 4 3 -> 5 5 -> 4 g2.topological sorting() Out[39]: [0, 1, 2, 3, 5, 4] Została zwrócona kolejność w jakiej będzie posortowany graf. 0 5 Do zadania 5 wykorzystany został algorytm Dijkstry. Dzięki niemu, można znaleźć najkrótsze ścieżki, również zwracając uwagę na wagę danego przejścia. Wróćmu do pierwszego utworzonego grafu. In [40]: g1.route_length(0) Out[40]: {0: 0, 1: 1, 2: 2, 3: 3, 4: 2, 5: 1} Przejścia przez konkretne punkty: In [41]: g1.fastest route(0) Out[41]: {0: (0,), 1: (0, 1), 2: (0, 1, 2), 3: (0, 1, 2, 3), 4: (0, 5, 4), 5: (0, 5)} Można również znaleźć najkrótsza trasę między konkretnymi punktami. In [42]: g1.fastest route(0, 5) Out[42]: '5: (0, 5)' Przypadek w którym bierzmy pod uwagę koszt każdego przejścia. g3 = Graph()for i in range(6): g3.add_vertex(i) g3.add edge(0, 1, 3)g3.add edge(0, 5, 8) g3.add edge(1, 2, 2) g3.add edge(2, 3, 1) g3.add edge(3, 4, 7)g3.add edge(3, 5, 1)g3.add edge(4, 0, 1)g3.add edge(5, 4, 1)g3.add_edge(5, 2, 9) print(g3) digraph G { 0 -> 1 [label = "3"]; 0 -> 5 [label = "8"]; 1 -> 2 [label = "2"]; 2 -> 3 [label = "1"]; 3 -> 4 [label = "7"]; 3 -> 5 [label = "1"]; 4 -> 0 [label = "1"]; 5 -> 4 [label = "1"]; 5 -> 2 [label = "9"]; } 3 7 9 5 8 0 Ilością kroków wydawałoby się, że naszybsza trasa 0->4, to 0->5->4. Jednak biorąc pod uwagę koszt przejść: In [59]: g3.fastest route(0, 4) Out[59]: '4: (0, 1, 2, 3, 5, 4)' Zad. 6 Korzystając z grafów, napisz program rozwiązujący zagadnienie misjonarzy i kanibalów (https://en.wikipedia.org/wiki/Missionaries_ and_cannibals_problem). Program działa w oparciu o krotki, które mówią nam ile misjonarzy i ile kanibali znajduje się na początkowym brzegu rzeki, oraz po której stronie rzeki znajduje się łódka (1-początkowa, 0-końcowa strona). Musimy pilnować, aby liczba kanibali nigdy nie była większa od liczby misjonarzy. W łódce jest miejsce dla dwóch osób, dlatego też rozpatrujemy następujące sytuacje: transportujemy 1 kanibala lub 1 misjonarza, 2 kanibali lub 2 misjonarzy, 1 kanibala i 1 misjonarza (razem 5 sytuacji). def mis_can_problem(mis, can): if mis < can:</pre> raise ValueError("You already know the ending of this story, the preponderance of cannibals is not a go g = Graph() for m in range(mis + 1): **if** m == 0: for c in range(can + 1): g.add_vertex((m, c, 0)) g.add vertex((m, c, 1)) else: for c in range(m + 1): # nie moze byc wiecej kanibali niż misjonarzy g.add_vertex((m, c, 0)) g.add_vertex((m, c, 1)) for vert in g.get_vertices_list(): # po drugiej stronie również current_mis, current_can = vert[0], vert[1] if current_mis not in [0, mis]: if current_mis >= current_can and mis - current_mis >= can - current_can: else: g.delete_vertex(vert) options = [] for vert in g.get_vertices_list(): river_bank_side = vert[2] current mis, current can = vert[0], vert[1] if river_bank_side == 1: # przepłynięcie na drugą stronę options.append((current_mis - 1, current_can, 0)) options.append((current_mis, current_can - 1, 0)) options.append((current_mis - 1, current_can - 1, 0)) options.append((current_mis - 2, current_can, 0)) options.append((current_mis, current_can - 2, 0)) for o in options: if o in g.get vertices list(): g.add_edge(vert, o) elif river_bank_side == 0: # powrót options.append((current mis + 1, current can, 1)) options.append((current_mis, current_can + 1, 1)) options.append((current_mis + 1, current_can + 1, 1)) options.append((current mis + 2, current can, 1)) options.append((current mis, current can + 2, 1)) for o in options: if o in g.get_vertices_list(): g.add_edge(vert, o) options = [] route = g.get_route_only((mis, can, 1), (0, 0, 0)) final ret = "" for step in route: # aby przejscie pokazywały stan w miejscu gdzie znajduje sie łódź **if** step[2] == 0: step = (mis - step[0], can - step[1], 0)final_ret += "-> {} ".format(step) return final ret Krotki w funkcji przedstawiają sytuację na lewym brzegu, stąd szukamy najkrótszej ścieżki do (0, 0, 0) (po drugiej stronie są już wszyscy, po lewej stronie 0 misjonarzy, 0 kanibali, łódka na prawym brzegu - 0). Otrzymany wynik jednak został zmieniony, aby pokazać sytuację tym na brzegu, przy którym aktualnie znajduje się łódka. mis_can_problem(3, 3) '-> (3, 3, 1) -> (0, 2, 0) -> (3, 2, 1) -> (0, 3, 0) -> (3, 1, 1) -> (2, 2, 0) -> (2, 2, 1) -> (3, 1, 0) -> (0, $3, 1) \rightarrow (3, 2, 0) \rightarrow (1, 1, 1) \rightarrow (3, 3, 0)$ (0,2,0) (0,4,0) (0,3,0) (0,2,0) (2,2,0) (4,4,0) (3,4,0) (3,0,0)(3,2,0) (2,2,0) (3,3,0)(0,1) (0,2) (0,1) (2,0) (0,1) (0,2) (4,0) $(3_{1},0)$ $(3_{1},2_{1},1)$ $(3_{1},1_{1},1_{1})$ $(4_{1},4_{1},0)$ $(2_{1},2_{1},1)$ $(0_{1},2_{1},0)$ $(0_{1},3_{1},1)$ $(0_{1},4_{1},1)$ $(0_{1},0_{1},1)$ In [79]: mis_can_problem(7, 6) $\texttt{Out}[79]: \ '-> \ (7,\ 6,\ 1) \ -> \ (1,\ 1,\ 0) \ -> \ (7,\ 5,\ 1) \ -> \ (0,\ 3,\ 0) \ -> \ (7,\ 4,\ 1) \ -> \ (2,\ 2,\ 0) \ -> \ (5,\ 5,\ 1) \ -> \ (3,\ 2,\ 0) \ -> \ (5,\ 5,\ 1) \ -> \ (5,\ 5,\$ $4, 1) \rightarrow (3, 3, 0) \rightarrow (4, 4, 1) \rightarrow (4, 3, 0) \rightarrow (4, 3, 1) \rightarrow (4, 4, 0) \rightarrow (3, 3, 1) \rightarrow (5, 4, 0) \rightarrow (3, 2, 1) \rightarrow (6, 4, 4) \rightarrow (6, 4, 4$ > (5, 5, 0) -> (2, 2, 1) -> (6, 5, 0) -> (2, 1, 1) -> (6, 6, 0) -> (1, 1, 1) -> (7, 6, 0) ' Zad. 7 Napisz program, który znajdzie sposób na odmierzenie dwóch litrów wody przy użyciu dwóch kanistrów o objętości 3l i 4l. W tym zadaniu sytuacja ponownie będzie przedstawiona na krotkach, które oznaczają ilość wody w kanistrach. Dla każdych pojemności tworzymy sytuacje: dolewania, wylewania i przelewania. Na końcu szukamy najkrótszej ścieżki, która łączy warunki początkowe z sytuacją, gdzie otrzymujemy porządaną objętość. def water transfer(f bucket, s bucket, cap): if cap > f bucket and cap > s bucket: raise ValueError("Expected volume is too large") if f bucket == s bucket: if cap == f bucket: raise ValueError("You already have this volume") else: raise ValueError("Containers are the same size") for f in range(f bucket + 1): for s in range(s bucket + 1): frc = f bucket - f # rc - ramaining capacity src = s bucket - s stage = (f, s)g.add edge(stage, (f bucket, s)) g.add edge(stage, (f, s bucket)) g.add edge(stage, (f, 0)) g.add edge(stage, (0, s)) if f > src: g.add edge(stage, (f - src, s + src)) g.add edge(stage, (0, s + f))if s > frc: g.add edge(stage, (f + frc, s - frc)) g.add edge(stage, (s + f, 0))if f bucket > cap and s bucket > cap: route = min([g.get route only((0, 0), (cap, 0)), g.get route only((0, 0), (0, cap))], key=len)else: if f bucket > cap: route = g.get route only((0, 0), (cap, 0)) route = g.get route only((0, 0), (0, cap)) final ret = "" for val in route: final ret += " -> {}".format(val) return final ret In [74]: water_transfer(4, 3, 2) $Out[74]: ' \rightarrow (0, 0) \rightarrow (0, 3) \rightarrow (3, 0) \rightarrow (3, 3) \rightarrow (4, 2) \rightarrow (0, 2)'$ Kolejne przejścia: najpierw nalewamy wodę do kanistra o pojemności 3I przelewamy zawartość do drugiego kanistra (poj. 4l) • znów uzupełniamy pierwszy (poj. 3l) ponownie przelewamy, do drugiego kanistra możemy przelać jedynie litr (4 - 3 = 1), przez co w pierwszym pozostają 2 litry (3 - 1 = 2), których szukamy krok niewymagany, czyli wylanie wody z drugiego kanistra. water transfer(7, 16, 3) 12) -> (7, 12) -> (3, 16) -> (3, 0)' water transfer (5, 3, 4)Out[76]: ' -> (0, 0) -> (5, 0) -> (2, 3) -> (2, 0) -> (0, 2) -> (5, 2) -> (4, 3) -> (4, 0) ' **LINK GITHUB** https://github.com/AlutkaMalutka/Programowanie_python/tree/main/semestr_3/Lista_7-3s-