Minimum Edge Coloring

Računarska inteligencija

Petra Ignjatović i Anđela Jovanović

Matematički fakultet Univerzitet u Beogradu

Beograd, 2024.

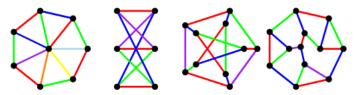
Pregled

- Definicija problema
- 2 Primena grube sile
- Optimizacije
- Poređenje algoritama za minimalno bojenje grafova
- Operation primena
- 6 Zaključak



Definicija problema

- Pravilno bojenje grafa: svake dve susedne grane nemaju istu boju
- Minimalno bojenje: traži se najmanji broj boja za ispravno bojenje
- Kako da pronađemo tačno i efikasno rešenje?

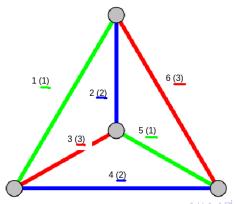


Slika: Primeri ispravno obojenih grafova



Reprezentacija grafova i provera bojenja

- Bojenje predstavljeno permutacijama brojeva od 0 do n-1
- is_valid_coloring proverava ispravnost bojenja



Primena grube sile

- Brute force: iscrpna pretraga svih mogućih bojenja
- Vreme izvršavanja eksponencijalno raste sa brojem grana

```
def brute_force_edge_coloring(graph, start_time):
    n = len(graph.edges())
    iters = 0

for coloring in product(range(1, n + 1), repeat=n):
        iters += 1
        if time.time() - start_time >= 390:
            return -1, -1
        if is_valid_coloring(graph, coloring):
            return coloring, iters
```

return None

Variable neighborhood search (VNS)

 Metaheuristička tehnika za rešavanje kombinatornih optimizacionih problema

Zaključak Literatura

```
def vns(graph, vns params: dict):
    start time = perf counter()
    coloring = initialize(graph)
    value = calculate value(graph, coloring)
   iter = 0
   best iter = 0
    while perf counter() - start time < vns params['time limit']:</pre>
        for k in range(vns params['k min'], vns params['k max']):
            new coloring = shaking(graph, coloring, k)
            new value = calculate value(graph, new coloring)
            new coloring, new value, iter local = local search invert first improvement(graph, new coloring, new value, iter)
            iter = iter local
            if new value < value or (new value == value and random.random() < vns params['move prob']):</pre>
                if is valid coloring(graph, new coloring):
                    if new value < value:
                        best iter = iter
                    value = new value
                    coloring = deepcopy(new coloring)
    return coloring, best iter
```

Zaključak Literatura

Simulirano kaljenje

Metoda optimizacije inspirisana procesom kaljenja metala

```
def simulated annealing(graph, max iter=1000, initial temperature=100.0, cooling rate=0.95):
    coloring result = initialize(graph)
    value = calculate value(graph, coloring result)
    best coloring = None
   best value = float('inf')
   current temperature = initial temperature
   iter found = \theta
    for i in range(max iter):
        if current temperature < 0.1:
            break
        if is valid coloring(graph, coloring result):
            # reduce the number of colors by one
            new coloring = make small change colors(coloring result)
            new value = calculate value(graph, new coloring)
        else:
            # change one random position to a different color
            new coloring = make small change shuffle(graph, coloring result)
            new value = calculate value(graph, new coloring)
        if new value < value:
            coloring result = deepcopy(new coloring)
            value = new value
            if new value < best value:
                if is valid coloring(graph, new coloring):
                    best coloring = deepcopy(new coloring)
                    best value = new value
                    iter found = i
            delta = new value - value
            if delta < 0 or random.random() < pow(2.71828, delta / current_temperature):</pre>
                coloring result = deepcopy(new coloring)
                value = new value
        current temperature *= cooling rate
```

Variable neighborhood search (VNS) Simulirano kaljenje Genetski algoritam Kolonija mrava

Genetski algoritam

Simulacija evolucije u prirodi koja počinje sa populacijom nasumično generisanih rešenja.

- Svako rešenje ima svoju "prilagođenost"ili "fitnes"koji odražava koliko je dobro u rešavanju problema.
- Bolja rešenja imaju veću šansu da se reprodukuju i kombinuju međusobno, simulirajući ukrštanje genetskog materijala.
- Ponekad nova rešenja mogu imati i nasumične promene, simulirajući genetsku mutaciju.



Zaključak Literatura

Genetski algoritam - Kod

```
def genetic algorithm(graph, population size, num generations, tournament size, elitism size, mutation prob):
    population = [Individual(graph) for in range(population size)]
    new population = population.copy()
    for i in range(num generations):
        population.sort(key=lambda x: x.fitness, reverse=True)
        new population[:elitism size] = population[:elitism size]
        for i in range(elitism size, population size, 2):
            parent1 = selection(population, tournament size)
            parent2 = selection(population, tournament size)
            crossover(parent1, parent2, child1=new population[j], child2=new population[j+1])
            mutation(new population[i], mutation prob)
            mutation(new population[i+1], mutation prob)
            new population[i].fitness = new population[i].calc fitness()
            new population[j+1].fitness = new population[j+1].calc fitness()
        population = new population.copy()
        best individual = max(population, kev=lambda x: x.fitness)
        idx = population.index(best individual)
        if is valid coloring(graph, best individual.coloring):
            return best individual, idx
        else:
            return -100, -100
```

Variable neighborhood search (VNS) Simulirano kaljenje Genetski algoritam Kolonija mrava

Genetski algoritam - Inicijalizacija populacije

- Početna populacija je inicijalizovana nasumično
- Elitizam na početku svake iteracije, izdvajaju se elitisti najbolje jedinke.

Genetski algoritam - Selekcija

 Selekcija je proces biranja jedinki koje će preživeti i reprodukovati se. Bolje prilagođene jedinke imaju veću šansu da budu izabrane.

```
def selection(population, tournament_size):
    chosen = random.sample(population, tournament_size)
    return max(chosen, key=lambda x: x.fitness)
```

Slika: Kod funkcije selection

Genetski algoritam - Ukrštanje

 Odabrane jedinke se kombinuju (ukrštaju) kako bi se generisale nove jedinke. Ovaj korak simulira ukrštanje genetskog materijala kod organizama.

```
def crossover(parent1, parent2, child1, child2):
    random_pos = random.randrange(0, len(parent1.coloring))

    child1.coloring[:random_pos] = parent1.coloring[:random_pos]
    child1.coloring[random_pos:] = parent2.coloring[random_pos:]

    child2.coloring[:random_pos] = parent2.coloring[:random_pos]
    child2.coloring[random_pos:] = parent1.coloring[random_pos:]
```

Slika: Kod funkcije crossover



Genetski algoritam - Mutacija

 U nekim slučajevima, nova jedinka može da mutira, tj. da ima nasumične promene u svom genetskom materijalu. Ova operacija pomaže u očuvanju diverziteta populacije.

Slika: Kod funkcije mutation



Variable neighborhood search (VNS) Simulirano kaljenje Genetski algoritam Kolonija mrava

Genetski algoritam - Kriterijumi za završetak

Algoritam se završava ako pronađe bojenje koje je validno za dati graf ili ako dostigne zadati broj generacija. U slučaju da nije pronađeno validno bojenje, algoritam vraća odgovarajuću vrednost kao indikaciju da nije uspeo da pronađe rešenje.

Optimizacija rojem čestica

- update_colors ažurira bojenje čestice i proverava da li je novo bojenje bolje od lično najboljeg bojenja i globalno najboljeg bojenja
- update_velocity ažurira brzinu kombinacijom kognitivne i socijalne komponente. Kognitivna komponenta predstavlja razliku izmedu lično najboljeg bojenja čestice i trenutnog bojenja, dok socijalna komponenta predstavlja razliku izmedu globalno najboljeg bojenja u roju i trenutnog bojenja.

Literatura

Kolonija mrava

Mravi, krećući se po grafu ostavljaju feromone, a ostali mravi biraju puteve na osnovu feromona i heuristike. Kroz iteracije, feromoni se osvežavaju prema uspešnosti pronađenih rešenja, te se algoritam usmerava prema boljim rešenjima.

U svakoj iteraciji, svaki mrav konstruiše svoje rešenje koristeći verovatnoću prelaska na sledeći čvor zasnovanu na tragovima feromona i heuristici. Nakon što svaki mrav izgradi svoje rešenje, ažuriraju se tragovi feromona na osnovu kvaliteta pronađenih rešenja.

Kolonija mrava - depozit feromona

 Za svakog mrava u populaciji, i za svaku ivicu grafa, računa se verovatnoća da se odabere određena boja za tu ivicu.
 Verovatnoća se računa na osnovu tragova feromona na ivici i heurističke informacije o bojama susednih čvorova

Variable neighborhood search (VNS) Simulirano kaljenje Genetski algoritam Kolonija mrava

Kolonija mrava - isparavanje feromona

- Prvo se smanjuje količina feromona na svakoj ivici grafa kako bi se postiglo isparavanje feromona.
- Zatim se prolazi kroz svakog mrava i ažurira se najbolje bojenje i vrednost.
- Na kraju, ažuriraju se tragovi feromona na svakoj ivici na osnovu boje ivice u rešenju mrava, pri čemu se dodaje određena količina feromona proporcionalna kvalitetu rešenja.

```
# Update pheromone matrix
pheromone matrix *= (1 - evaporation_rate)
for ant in range(num_ants):
    if is_valid_coloring(graph, ant_solutions[ant]):
        value = calculate_conflicts(graph, ant_solutions[ant])
        if value < best_value:
            best_value:
            best_value = value
            best_value = value
            best_coloring = ant_solutions[ant]
        for edge in range(num_edges):
            pheromone_matrix[edge][ant_solutions[ant][edge]] += pheromone_deposit / (value + le-10)</pre>
```

Definicija problema Primena grube sile Optimizacije Poređenje algoritama za minimalno bojenje grafova Praktična primena Zaključak Literatura

Uvod

lteracije naspram broja grana Potrcibno vreme u odnosu na broj grana Broj boja naspram potrebnog vremena za izvršavanje Zaključak poređenja

Uvod

Kada se suočavamo s problemom minimalnog bojenja grafa, važno je razumeti različite pristupe i performanse algoritama. Ovo poređenje analizira nekoliko ključnih tačaka u kontekstu iteracija, vremena izvršavanja i broja boja u rešenju.

Uvod Iteracije naspram broja grana Potrebno vreme u odnosu na broj grana Broj boja naspram potrebnog vremena za izvršavanje Zaključak poređenja

Iteracije naspram broja grana

- Brute Force precizan ali neefikasan za veće grafove
- Simulirano Kaljenje fleksibilan, ali varira u optimalnosti rešenja
- Variable Neighborhood Search (VNS) prilagodljiv, s varijacijama u performansama
- Genetski Algoritmi (GA) i Optimizacija rojem čestica (PSO) - stabilni i efikasni
- Kolonija mrava (ACO) sporiji za veće grafove, ali koristan za srednje velike grafove



Literatura

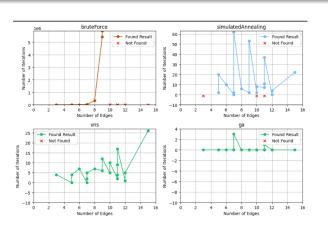
Uvod

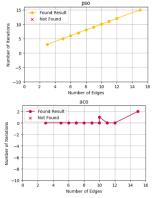
Iteracije naspram broja grana

Potrebno vreme u odnosu na broj grana

Broj boja naspram potrebnog vremena za izvršavanj Zaključak poređenja

Iteracije naspram broja grana (nastavak)



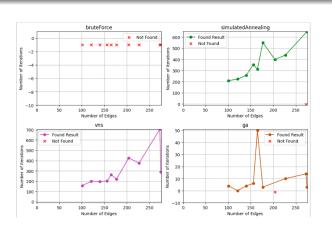


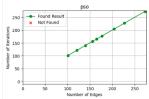


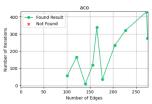
Uvod Iteracije naspram broja grana Potrebno vreme u odnosu na broj grana Broj boja naspram potrebnog vremena za izvršavanje

Iteracije naspram broja grana - veliki grafovi

Literatura







Literatura

Ovod Iteracije naspram broja grana Potrebno vreme u odnosu na broj grana Broj boja naspram potrebnog vremena za izvršavanje

Potrebno vreme u odnosu na broj grana

- Brute force sporo rastuće vreme izvršavanja za veće grafove
- Simulirano Kaljenje postepeno rastuće vreme izvršavanja
- VNS velike varijacije, ali često optimalni rezultati za srednje velike grafove
- Genetski Algoritmi stabilni i efikasni za različite veličine grafova
- PSO i ACO slični obrasci rasta u vremenu izvršavanja

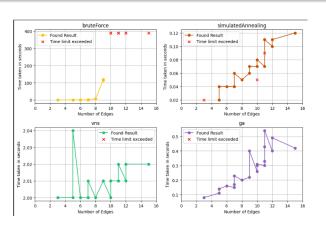


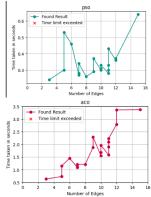
Primena grube sile Poređenie algoritama za minimalno bojenje grafova Praktična primena

Potrebno vreme u odnosu na broi grana

Literatura Potrebno vreme u odnosu na broj grana (nastavak)

Zaključak





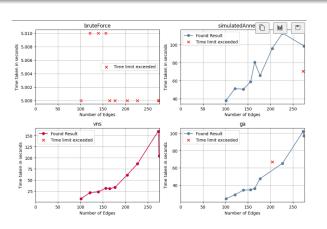


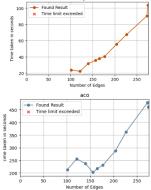
Zakliučak Literatura

Poređenje algoritama za minimalno bojenje grafova Praktična primena

Potrebno vreme u odnosu na broi grana

Potrebno vreme u odnosu na broj grana - veliki grafovi





pso

Definicija problema Primena grube sile Optimizacije Poređenje algoritama za minimalno bojenje grafova Praktična primena Zaključatura Litoratura

Uvod

Iteracije naspram broja grana

Broj boja naspram potrebnog vremena za izvršavanje

Broj boja naspram potrebnog vremena za izvršavanje

- Brute Force najoptimalniji ali neefikasan za veće grafove
- Simulirano Kaljenje dobro balansiranje između brzine i kvaliteta rešenja
- VNS varira u broju boja u zavisnosti od grafa
- Genetski Algoritmi stabilni i često sa malim brojem boja
- PSO tendencija povećanja broja boja sa povećanjem grana
- ACO brz za manje grafove, prosečan za veće

Definicija problema Primena grube sile Optimizacije Poređenje algoritama za minimalno bojenje grafova Praktična primena Zaključak

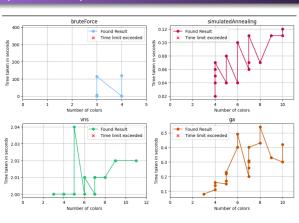
Uvod

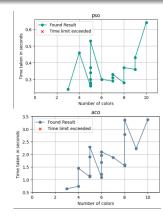
lteracije naspram broja grana

Broj boja naspram potrebnog vremena za izvršavanje

Broj boja naspram potrebnog vremena za izvršavanje (nastavak)

Literatura





Definicija problema Primena grube sile Optimizacije Poređenje algoritama za minimalno bojenje grafova Praktična primena Zaključak

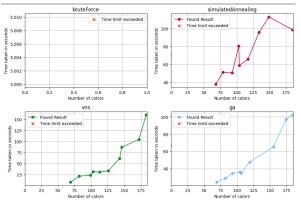
Uvod

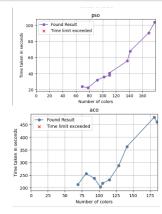
teracije naspram broja grana

Broj boja naspram potrebnog vremena za izvršavanje

Broj boja naspram potrebnog vremena za izvršavanje - veliki grafovi

Literatura





Definicija problema Primena grube sile Optimizacije Poređenje algoritama za minimalno bojenje grafova Praktična primena Zaključak Literatura

Ovod Iteracije naspram broja grana Potrebno vreme u odnosu na broj grana Broj boja naspram potrebnog vremena za izvršavanje Zaključak poređenja

Zaključak poređenja

Izbor odgovarajućeg algoritma za minimalno bojenje grafova zahteva balansiranje između preciznosti, vremena izvršavanja i resursnih zahteva. Svaki algoritam ima svoje prednosti i mane, te je važno prilagoditi izbor algoritma specifičnim zahtevima problema.

Raspoređivanje turnira Open shop raspoređivanje Komunikacije putem optičkih vlakana

Praktična primena

Bojenje grana grafa ima široku praktičnu primenu, uključujući:

- Raspoređivanje round-robin turnira
- Open shop raspoređivanje u proizvodnji
- Bojenje putanja u komunikacijama putem optičkih vlakana

Raspoređivanje turnira Open shop raspoređivanje Komunikacije putem optičkih vlaka

Raspoređivanje turnira

- Bojenje grana potpunih grafova za raspoređivanje round-robin turnira
- Vrhovi grafa su takmičari, grane su utakmice, boje su runde

Raspoređivanje turnira Open shop raspoređivanje Komunikacije putem optičkih vlakana

Open Shop Raspoređivanje

- Open shop organizacija proizvodnje omogućava fleksibilnost u izboru redosleda operacija
- Efikasno korišćenje resursa za minimiziranje vremena proizvodnje

Raspoređivanje turnira Open shop raspoređivanje Komunikacije putem optičkih vlakana

Komunikacije putem optičkih vlakana

- Bojenje putanja u komunikacionim mrežama
- Problemi bojenja putanja u zvezdanim mrežama i druge topologije
- Održavanje frekvencijske nezavisnosti u optičkim mrežama

Zaključak

U krajnjem, pažljiv izbor algoritma za minimalno bojenje grafova zavisiće od specifičnih zahteva problema. Ako su preciznost i tačnost ključni, algoritmi poput Brute Force-a ili Genetskih algoritama mogu biti prioritet. Za veće grafove gde je brzina važna, PSO, Simulated Annealing ili VNS mogu pružiti dobar balans između efikasnosti i tačnosti. Važno je takođe imati na umu da kombinacija različitih algoritama ili optimizacija parametara može biti korisna strategija u rešavanju složenih problema bojenja grafova.

Definicija problema Primena grube sile Optimizacije Poređenje algoritama za minimalno bojenje grafova Praktična primena Zaključak Literatura

Literatura



Minimum edge coloring,

online at:

https://www.csc.kth.se/ viggo/wwwcompendium/node18.html

Definicija problema Primena grube sile Optimizacije Poređenje algoritama za minimalno bojenje grafova Praktična primena Zaključak Literatura

Hvala na pažnji! :))