

Binarni dijagrami odlučivanja, implementacija

Marija Bogavac 1068/23

5. mart 2025.

Sažetak

Ovaj rad se bavi implementacijom binarnog dijagrama odlučivanja (BDD) kao metode za rešavanje SAT problema.. Binarni dijagrami odlučivanja pružaju efikasan način za predstavljanje logičkih izraza u vidu grafa, smanjujući potrebu za eksponencijalnom složenošću prilikom evaluacije logičkih izraza. Takođe, diskutuje se o primenama BDD-a u različitim oblastima, poređenju sa DPLL-om i, naravno, implementacija BDD-a u jeziku Python sa dodatnim funkcijama koje rešavaju da li je formula zadovoljiva i koja je valuacija zadovoljava.

1 Uvod

SAT problem:

da li promenljivama (atom,literal) u bulovoj logickoj formuli mogu da se dodele vrednosti tacno/netacno tako da cela formula bude zadovoljiva tj. da se evaluiira kao tacna.

Na primer: $p_1 \wedge p_2$ je zadovoljivo za $p_1 = T, q_1 = T$.

SAT je NP – kompletan problem sto znaci da je potrebno eksponencijalna vremenska slozenost da bi se doslo do odredjene dodele (valuacije) atoma koja zadovoljava formulu – težak problem. A proverda da li je neka predložena valuacija dobra se izvršava u polinomijalnom vremenu – lak problem.

Dodatno, svi ostali NP problemi mogu se svesti na SAT problem, pa ako se jedan od njih (NP kompletnih problema) može rešiti u polinomijalnoj složenosti, onda mogu i ostali.

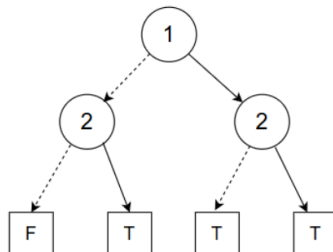
Provera zadovoljivosti formule može biti realizovana korišćenjem binarnog dijagrama odlučivanja u mnogim praktičnim slučajevima u vremenu manjem od eksponencijalnog.

2 Osnove

BDD je reprezentacija logickog (bulovog) izraza u obliku usmerenog acikličnog grafa sa korenom. Graf sadrži dve vrste čvorova : listove koji imaju vrednost netačno ili tačno i odlučujuće čvorove koji sadrže po jedan atom formule i imaju po dva potomka čvora – niži i viši.

Niži označava da je njegovom roditelju dodeljena vrednost 0 (na grafu se grana ka njemu crta isprekidanom linijom), a viši označava da je njegovom roditelju dodeljena vrednost 1.

Primer: $p_1 \vee p_2$



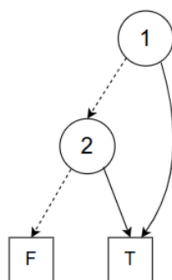
Slika 1: bdd za $p_1 \vee p_2$

BDD je uredjen ako se različiti atomi pojavljuju u istom redosledu na svim putanjama od korena tj. na svim putanjama se poštuje linearni redosled $p_1 < p_2 < \dots < p_n$. BDD je redukovan ako su ispunjena dva uslova:

1. Ne postoje dva različita čvora u i v koji imaju isto ime promenljive (atoma) u sebi, nižeg (*low*) i višeg (*high*) potomka : $var(u) = var(v)$, $low(u) = low(v)$, $high(u) = high(v)$ implicira $u = v$
2. Ne postoji čvor koji ima identičnog nižeg i višeg potomka $low(u) \neq high(u)$

ROBDD je redukovan uredjen BDD i on je jedinstven za svaku formulu do na redosled promenljivih. Implementiran je ROBDD iako se govori BDD u nastavku teksta.

Nastavak primera:



Slika 2: robdd za $p_1 \vee p_2$

2.1 Problem 'variable ordering'

Ako je redosled promenljivih loš onda graf (broj čvorova) može eksponencijalno porasti. Problem nalaženja dobrog redosleda promenljivih je NP-težak. Ali postoje određene heuristike koje mogu približno dobro rešiti problem:

- **Static ordering** – traženje dobrog redosleda promenljivih pre konstrukcije BDD-a.
Praksa je da pri vrhu budu promenljive manjeg indeksa, a da se indeksi povećavaju ka listovima drvetu. Ovo ne mora uvek da dovede do najmanjeg drvetu, ali se generalno koristi (korišćeno je u implementaciji).
Postoje algoritmi koji analiziraju zavisnosti tj. veze između promenljivih u formuli (topološka analiza). Od formule se prvo pravi 'model connectivity graph' čije su grane zavisnosti između promenljivih, a čvorovi promenljive. Grane mogu da imaju i svoju težinu u odnosu na jačinu veze pa se mogu koristiti algoritmi topološkog sortiranja ili klasterovanja (promenljive sa jakim vezama se grupišu) da bi se utvrdio što bolji redosled.
- **Dynamic ordering** – preuređivanje promenljivih u potrazi za manjim BDD-om kada graf nadmaši neku unapred određenu veličinu. Jedan algoritam koji dinamički preuređuje BDD zove se 'Sifting'. Ideja algoritma je isprobati poziciju za svaku promenljivu i postaviti je u grafu tako da minimizuje veličinu BDD-a.

3 Opis metode

Svaka logička formula može se izraziti preko If-then-else operatora (*ITE*) i konstanti 0 i 1 koje predstavljaju netačno i tačno. Svaki Bulovski izraz je ekvivalentan izrazu u INF.

If-then-else operator je definisan kao

$$ITE(p_1, p_2, p_3) = (p_1 \wedge p_2) \vee (\neg p_1 \wedge p_3) \quad (1)$$

odnosno, ako je p_1 tačno onda $ITE(p_1, p_2, p_3) = p_2$ jer je izraz $(p_1 \wedge p_2)$ tačan; ako je p_1 netačno onda $ITE(p_1, p_2, p_3) = p_3$ jer je izraz $(\neg p_1 \wedge p_3)$ tačan.

U implementaciji se koristi sledeća tabela logičkih operacija prikazanih preko ITE operatora:

Operacija	ITE operator
$f \wedge g$	$ITE(f, g, 0)$
$f \vee g$	$ITE(f, 1, g)$
$f \rightarrow g$	$ITE(f, g, 1)$
$f \leftrightarrow g$	$ITE(f, g, \neg g)$
$f \oplus g$	$ITE(f, \neg g, g)$
$\neg f$	$ITE(f, 0, 1)$

Tabela 1: Logicke operacije predstavljene preko ITE operatora

Čvor grafa je implementiran kao klasa sa poljima:

- *i* - indeks (redni broj) atoma (promenljive $p_0 < p_1 < \dots < p_{27}$). Tip podataka je int.
- *high* - predstavlja čvor u koji se odlazi ako je trenutni čvor valuiran na 1 (na slikama 1 i 2 puna linija). Tip podataka je `Optional['BDD']` što znači da može sadržati None ili čvor.
- *low* - predstavlja čvor u koji se odlazi ako je trenutni čvor valuiran na 0 (na slikama 1 i 2 isprekidana linija). Tip podataka je takođe `Optional['BDD']`.

Čvor drveta takođe predstavlja i samo drvo (jer je moguć obilazak od bilo kog čvora do listova).

- U *bdd.py* nalaze se metodi za pravljenje BDD-a. Čvorovi se skladište u listi. Bitno je da nema dupliranih čvorova (zbog poštovanja pravila ROBDD-a) tako da će se to proveravati u funkciji *create_node*.

Logičke operacije *bdd_and*, *bdd_or*, *bdd_xor*, *bdd_not*, *bdd_imp*, *bdd_eq* su napisane po ugledu na tabelu 1.

Ispis je po nivoima, korišćen je BFS (izgleda jednostavno i ima ponavljanja listova T,F i drugih promenljivih) u metodi *print_bdd*.

Metod *compute_value* postavlja vrednost prosleđene promenljive na tačno ili netačno i tako dalje redukuje drvo i propagira promenu dublje do listova praveći nove čvorove.

Glavni metod je ITE koji koristi rekurziju i biće detaljnije objašnjen.

- U *sat_solve.py* nalaze se metodi za rešavanje problema SAT.

Metod *SAT_solver* ispisuje da li je prosleđena logička formula zadovoljiva ili

nije. Koristi se rekurzija u potrazi za tačnim listovima.

Metod `SAT_valuations` ispisuje dodelu vrednosti `True/False` promenljivama za koje će konačna formula biti tačna ili vraća `None`. Takođe je rekurzivna i vraća rezultat ako se stigne do tačnog lista.

4 Implementacija

4.1 bdd.py

Klasa za BDD čvor:

```
class BDD:
    def __init__(self, i: int, high: Optional['BDD'], low:
        Optional['BDD']):
        self.i = i
        self.high = high
        self.low = low
```

Globalna promenljiva koja služi za skladištenje čvorova je `listOfNodes`. Inicijalizovana je tako da sadrži false čvor `BDD(129, None, None)` i true čvor `BDD(130, None, None)`.

Brojevi 129 i 130 su izabrani tako da nema konflikta sa indeksima promenljivih koji idu od 0 do 127 - ovo znači da je moguće uneti formulu dugu 128 promenljivih.

```
listOfNodes: List = [BDD(129, None, None), BDD(130, None, None)]
```

Radi bolje preglednosti biće korišćene funkcije `bdd_false()` i `bdd_true()` za označavanje tačnog i netačnog lista.

Lista `listOfNodes` biće korišćena u `create_node` funkciji.

```
def bdd_false() -> BDD:
    return listOfNodes[0]
```

```
def bdd_true() -> BDD:
    return listOfNodes[1]
```

U `main.py` postoji inicijalizacija atoma koji će biti korišćeni u logičkim izrazima:

```
p1 = add_new_variable(1)
p2 = add_new_variable(2)
p3 = add_new_variable(3)
```

Ti atomi se procesiraju i od njih se prave čvorovi. Inicijalno svaki čvor će pokazivati high granom na tačni list, a low granom na netačni list.

Ako je atom već unet (recimo pojavljuje se dvaput u formuli) onda je potrebno vratiti taj isti čvor (sprečavamo duplikate). Inače se pravi novi čvor.

Metod `create_node` će se koristiti na još jednom mestu.

```
def create_node(index: int, high: Optional[BDD], low: Optional[BDD]) ->
    BDD:
    for node in listOfNodes:
        if node.i == index and node.high == high and node.low == low:
            return node
    new_node = BDD(index, high, low)
    listOfNodes.append(new_node)
    return new_node

def add_new_variable(i: int) -> BDD:
    return create_node(i, bdd_true(), bdd_false())
```

`compute_value` – redukuje BDD tako sto nekom atomu dodeljuje vrednost true/false.

Pošto je pravilo statičkog ordering-a da manji indeksi budu pri vrhu drveta onda je prvi if jasan.

Ako je indeks trenutnog čvora manji od indeksa čvora kog želimo da evaluiramo onda rekurzivno prolazimo kroz decu trenutnog čvora i pravimo novi čvor od trenutnog čija će deca biti redukovana (jer je evaluiran jedan atom). Ako se indeks trenutnog čvora poklopi sa indeksom čvora kog želimo da evaluiramo onda se dalje kroz drvo krećemo preko high grane (ako je evaluacija bila na true) ili preko low grane (ako je evaluacija bila false).

```
def compute_value(subtree: Optional[BDD], index: int, value: bool) ->
    Optional[BDD]:
    if subtree is None:
        return None
    if subtree.i > index: # Index se ne pojavljuje u poddrvetu
        return subtree
    elif subtree.i < index:
        return create_node(
            subtree.i,
            compute_value(subtree.high, index, value),
            compute_value(subtree.low, index, value),
        )
    else: # subtree.i == index
        return compute_value(subtree.high if value else subtree.low,
            index, value)
```

ITE metod - ako je if_node evaluiran na true onda ćemo nastaviti obilazak preko then_node;

ako je if_node evaluiran na false onda ćemo nastaviti obilazak preko else_node. Bazni slučajevi su najjednostavniji slučajevi.

Biramo smallest_index jer nam je bitan ordering, da manji indeksi budu pri vrhu.

Cilj je da rekurzivno napravimo BDD u odnosu na to da li je izabrani čvor true ili false.

Gradimo dva poddrveta – jedno ako se smallest_index evaluira na true, drugo ako se evaluira na false.

Na kraju čvor sa smallest_index pokazuje na ta dva poddrveta (high je za evaluaciju na true, low je za evaluaciju na false).

```
def ITE(if_node: Optional[BDD], then_node: Optional[BDD], else_node:
    Optional[BDD]) -> Optional[BDD]:

    # Bazni slucajevi
    if if_node == bdd_true():
        return then_node
    if if_node == bdd_false():
        return else_node
    if then_node == else_node:
        return then_node
    if then_node == bdd_true() and else_node == bdd_false():
        return if_node

    # Biramo najmanji (topmost) atom - zbog problema orderinga,
    # potrebno je da se indeksi povecavaju iduci ka dnu drveta
    smallest_index = min(if_node.i, then_node.i, else_node.i)

    # Atom sa smallest index je true
    if_node_computed_true = compute_value(if_node, smallest_index, True)
    then_node_computed_true = compute_value(then_node, smallest_index,
        True)
    else_node_computed_true = compute_value(else_node, smallest_index,
        True)
    ITE_true = ITE(if_node_computed_true, then_node_computed_true,
        else_node_computed_true)
```

```

# Atom sa smallest index je false
if_node_computed_false = compute_value(if_node, smallest_index,
    False)
then_node_computed_false = compute_value(then_node, smallest_index,
    False)
else_node_computed_false = compute_value(else_node, smallest_index,
    False)
ITE_false = ITE(if_node_computed_false, then_node_computed_false,
    else_node_computed_false)

return create_node(smallest_index, ITE_true, ITE_false)

```

Logičke operacije:

```

def bdd_not(f: Optional[BDD]) -> Optional[BDD]:
    return ITE(f, bdd_false(), bdd_true())

def bdd_and(f: Optional[BDD], g: Optional[BDD]) -> Optional[BDD]:
    return ITE(f, g, bdd_false())

def bdd_or(f: Optional[BDD], g: Optional[BDD]) -> Optional[BDD]:
    return ITE(f, bdd_true(), g)

def bdd_xor(f: Optional[BDD], g: Optional[BDD]) -> Optional[BDD]:
    return ITE(f, bdd_not(g), g)

def bdd_eq(f: Optional[BDD], g: Optional[BDD]) -> Optional[BDD]:
    return ITE(f, g, bdd_not(g))

def bdd_imp(f: Optional[BDD], g: Optional[BDD]) -> Optional[BDD]:
    return ITE(f, g, bdd_true())

```

Nažalost, nisam uspela da bolje nacrtam BDD. Ova funkcija koristi BFS i ide kroz nivoe, ispisuje na šta pokazuje prethodni nivo. Ima ponavljanja čvorova T,F u ispisu iako u memoriji postoje samo dva lista T i F. Tako da ova funkcija prikazuje samo približno kako drvo izgleda - nije u potpunosti redukovano (ROBDD) u prikazu.

```

def print_bdd(root: Optional[BDD]):
    if root is None:
        return
    queue = [root]
    while queue:
        level_size = len(queue)
        for _ in range(level_size):
            current = queue.pop(0)
            if current == bdd_true():
                print("T ", end="")
            elif current == bdd_false():
                print("F ", end="")
            else:
                print(f"p{current.i} ", end="")
                if current.low:
                    queue.append(current.low)
                if current.high:
                    queue.append(current.high)
        print()

```

4.2 sat_solve.py

SAT_solver – ispituje da li formula predstavljena preko bdd-a zadovoljiva. Ova funkcija vraća true/false. Princip rada je rekurzivno kretanje kroz BDD ka true listu izbegavajući puteve koji vode u false list.

```
def solver_rec(tree: Optional[BDD]):
    if tree is None:
        return False

    # Bazni slucajevi - dosli smo do listova
    if tree == bdd_true():
        return True
    if tree == bdd_false():
        return False

    # proveriti high i low granu, da li neka vodi ka true listu
    high_result = solver_rec(tree.high)
    low_result = solver_rec(tree.low)

    return high_result or low_result

def SAT_solver(tree: Optional[BDD]) -> bool:
    if tree is None:
        return False
    if tree == bdd_false():
        return False
    return solver_rec(tree)
```

Metoda find_valuations rekurzivno traži prvu zadovoljavajuću valuaciju promenljivih u BDD. Ako naiđe na čvor koji predstavlja True, vraća trenutnu dodelu vrednosti true/false promenljivama, dok u slučaju False vraća None. Metoda SAT_valuations poziva find_valuations sa praznom mapom kako bi pro našla bilo koje valuaciju za dati BDD.

```
def find_valuations(tree: Optional[BDD], valuations: Dict[int, bool])
    -> Optional[Dict[int, bool]]:
    if tree is None:
        return None

    # Bazni slucaj: dosli smo do T, vrati trenutnu valuaciju
    promenljivih
    if tree == bdd_true():
        return valuations
    # Bazni slucaj: dosli smo do F, nema valuacije za koje je formula
    zadovoljiva
    if tree == bdd_false():
        return None

    # trenutna promenljiva se valuiira na T
    valuations[tree.i] = True
    result = find_valuations(tree.high, valuations.copy())
    if result is not None: # tree == bdd_true()
        return result

    # trenutna promenljiva se valuiira na F
    valuations[tree.i] = False
    result = find_valuations(tree.low, valuations.copy())
    if result is not None: # tree == bdd_true()
        return result
```

```
    return None

def SAT_valuations(tree: Optional[BDD]) -> Optional[Dict[int, bool]]:
    if tree is None:
        return None
    if tree == bdd_false():
        return None
    return find_valuations(tree, {})
```

4.3 main.py

Pisanje logičkih izraza, njihovo pretvaranje u BDD i rešavanje SAT.

```
from bdd import add_new_variable, print_bdd, bdd_or, bdd_and, bdd_not,
    bdd_xor, bdd_imp, bdd_eq
from sat_solve import SAT_solver, SAT_valuations

def main():
    p1 = add_new_variable(1)
    p2 = add_new_variable(2)
    p3 = add_new_variable(3)

    tree1 = bdd_and(p1, p2)
    print_bdd(tree1)
    print("Formula p1 & p2 is satisfiable:", SAT_solver(tree1))
    print(SAT_valuations(tree1))
    print("-----")

    tree2 = bdd_and(p1, bdd_not(p1))
    print_bdd(tree2)
    print("Formula p1 & ~p1 is satisfiable:", SAT_solver(tree2))
    print(SAT_valuations(tree2))
    print("-----")

    print("BDD for p1 | p2 | p3:")
    tree3 = bdd_or(bdd_or(p1, p2), p3)
    print_bdd(tree3)
    print("Formula p1 | p2 | p3 is satisfiable:", SAT_solver(tree3))
    print(SAT_valuations(tree3))
    print("-----")

    print("BDD for (p1 | p2) & (~p1 | p2) & ~p2")
    tree4 =
        bdd_and(bdd_and(bdd_or(p1,p2),bdd_or(bdd_not(p1),p2)),bdd_not(p2))
    print_bdd(tree4)
    print("Formula (p1 | p2) & (~p1 | p2) & ~p2 is satisfiable:",
        SAT_solver(tree4))
    print(SAT_valuations(tree4))
    print("-----")

    print("BDD for (p1 | p2) ^ p3:")
    tree5 = bdd_xor(bdd_or(p1, p2), p3)
    print_bdd(tree5)
    print("Formula (p1 | p2) ^ p3 is satisfiable:", SAT_solver(tree5))
    print(SAT_valuations(tree5))
    print("-----")

    print("BDD for p1 => p2:")
    tree6 = bdd_imp(p1, p2)
    print_bdd(tree6)
    print("Formula (p1 => p2) is satisfiable:", SAT_solver(tree6))
    print(SAT_valuations(tree6))
    print("-----")

    # test your input
    '''
    tree =
    print_bdd(tree)
    print("Formula is satisfiable:", SAT_solver(tree))
    print(SAT_valuations(tree))
    '''
```

```
if __name__ == "__main__":  
    main()
```

5 Zaključak

5.1 Odnos BDD-a sa drugim pristupima rešavanju SAT-a

BDD se često koristi kao alternativa DPLL-u (algoritam za rešavanje SAT problema koji koristi rekursivnu metodu za razdvajanje i testiranje svih mogućih dodela vrednosti promenljivama) jer pruža bolju kompaktnost u prikazu booleovih funkcija, čime može smanjiti potrebu za brojnim probama dodela i čini proces rešavanja efikasnijim.

Za određene logičke formule BDD je efikasan, ali ako booleova funkcija postane vrlo kompleksna ili ima mnogo promenljivih sa malim stepenom simetrije, BDD može postati vrlo veliki i neefikasan. U takvim slučajevima, DPLL i drugi algoritmi mogu biti uspešniji.

Takođe, uz konstrukciju BDD-a za veće logičke izraze uvek postoji težak problem nalaženja dobrog redosleda promenljivih u drvetu.

5.2 Primene

Imaju ključnu ulogu u različitim oblastima, uključujući projektovanje digitalnih kola, formalnu verifikaciju, veštačku inteligenciju i kombinatornu optimizaciju. Primeri:

- Provera da li dve Bulove funkcije daju identične izlaze (npr. optimizovano kolo i njegova specifikacija).
- Identifikacija logičkih grešaka u dizajnu kola.
- Kompaktno skladištenje stanja sistema, omogućavajući proveru velikih sistema.
- Koristi se u blasti veštačke inteligencije za predstavljanje znanja i donošenje odluka (pojednostavljivanju Bajesovih mreža i modela odlučivanja)

Literatura

- [1] Crtanje grafova. <https://app.diagrams.net/>
- [2] YouTube. *Binary Decision Diagrams (BDDs) - Introduction*. <https://www.youtube.com/watch?v=m8a3uQEAH10>
- [3] YouTube. *Stanford Lecture: Donald Knuth - "Fun With Binary Decision Diagrams (BDDs)" (June 5, 2008)* <https://www.youtube.com/watch?v=SQE21efsf7Y>
- [4] *Implementacija binarnih dijagrama odluka u C++*. https://www.researchgate.net/publication/236149939_Implementing_Binary_Decision_Diagram
- [5] Andersen, Henrik Reif. *An Introduction to Binary Decision Diagrams* Dostupno na: <https://www.tifr.res.in/~shibashis.guha/courses/diwali2022/andersen-bdd.pdf>
- [6] Dynamic ordering, Pistek, Martin. *Dynamic variable reordering for Binary Decision Diagrams* https://essay.utwente.nl/96753/1/Pistek_MA_EEMCS.pdf
- [7] Static ordering *Learning to Order BDD Variables in Verification* <https://arxiv.org/pdf/1107.0020>