

Programování 2

9. cvičení, 13-4-2023

tags: Programování 2, Čtvrtek 1, Čtvrtek 2

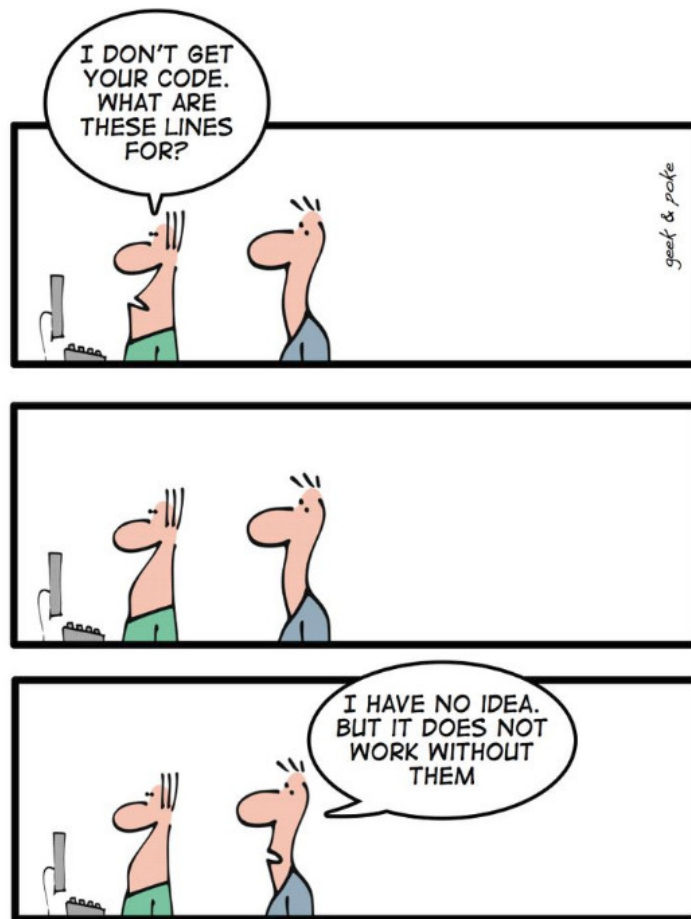
Farní oznamy

1. Tento text a kódy ke cvičení najdete v repozitáři cvičení na <https://github.com/PKvasnick/Programovani-2>.
2. **Domácí úkoly** Jeden těžší (i když s nápovědou), dva lehčí.
3. **Zápočtový program:** Jsme pomalu v půlce dubna, popřemýšlejte prosím nad tématem svého zápočtového programu.

Dnešní program:

- Kvíz
- Pythonské okénko
- Poznámka k domácím úkolům
- Rekurze: sudoku
- Binární stromy - opakování a pokračování

Na zahřátí



V komentářích si můžete zapamatovat důležité podrobnosti o kódu.

- Nevýhoda komentářů je, že se neaktualizují, když změníte kód - musí se aktualizovat ručně. Matoucí komentář dělá přesný opak toho, co by měl.
- Ani zakomentovaný kód se sám nezkontroluje, jestli je funkční po změnách v ostatním kódu. Proto v kódu nikdy nenechávejte zakomentované bloky.
- Používejte docstringy u funkcí a tříd.

```
1 def my_fun(x: float) - float:
2     """Funkce spočte druhou mocninu vstupího parametru"""
3     return x * x
4
5 >> help(fun)
6 Help on function fun in module __main__:
7 my_fun(x: float) -> float
8     Funkce spočte druhou mocninu vstupího parametru
```

Co dělá tento kód

```
1 x = True
2 y = False
3 x == not y
4 ???
```

Pokud chceme narušit pořadí operací, potřebujeme závorky.

None

V Pythonu je `None` unikátní objekt typu `NoneType`, který signalizuje

- hodnotu `null` (pro pointry, které nikam neukazují) nebo
- chybějící hodnotu (např. pro návratovou hodnotu funkce, která nic nevrací).

Konvence je nepoužívat pro testování na `None` relační operátory, ale operátor `is` (`None` je unikátní objekt) nebo konverzi objektu na `bool` - cokoli co je `None` se konvertuje na `FALSE`.

```
1 if x == None:           # Špatně (ale funguje)
2 if x != None
3
4 if x is None:           # Správně
5 if x is not None:
6
7 if x:                   # Správně
8 if not x:
```

Poslední způsob psaní je nejúspornější a nejčitelnější a nejspíš se u něj vyhnete potřebě závorkování.

Rekurze: Sudoku

Sudoku

5	3			7				
6			1	9	5			
	9	8					6	
8				6				3
4			8		3			1
7				2				6
	6					2	8	
			4	1	9			5
				8			7	9

- V každém řádku, sloupci a čtverci 3x3 chceme všechny číslice 1-9.

Sudoku dokáže být velice těžké, napsat program na řešení ale těžké není. Musíme jenom do hloubky prohledat prostor řešení a pokud to urobíme rekurzivně, nebude program složitý.

Ingredience:

- Reprezentace mřížky

```

1 grid = [[5, 3, 0, 0, 7, 0, 0, 0, 0],
2         [6, 0, 0, 1, 9, 5, 0, 0, 0],
3         [0, 9, 8, 0, 0, 0, 0, 6, 0],
4         [8, 0, 0, 0, 6, 0, 0, 0, 3],
5         [4, 0, 0, 8, 0, 3, 0, 0, 1],
6         [7, 0, 0, 0, 2, 0, 0, 0, 6],
7         [0, 6, 0, 0, 0, 0, 2, 8, 0],
8         [0, 0, 0, 4, 1, 9, 0, 0, 5],
9         [0, 0, 0, 0, 8, 0, 0, 7, 9]
10      ]

```

- Metoda pro kontrolu, zda je daná číslice přípustná v daném místě mřížky

```

1 def possible(x, y, n):
2     """Is digit n admissible at position x, y in the grid?"""
3     global grid
4     for row in range(9):
5         if grid[row][x] == n:
6             return False
7     for col in range(9):
8         if grid[y][col] == n:
9             return False
10    row0 = (y // 3) * 3
11    col0 = (x // 3) * 3
12    for row in range(3):
13        for col in range(3):
14            if grid[row0+row][col0+col] == n:
15                return False
16    return True

```

- Algoritmus

Najdeme nevyplněné místo a vyzkoušíme všechny přípustné číslice. Rekurzivně pokračujeme, dokud je co vyplňovat nebo dokud nenajdeme spor.

```

1 def solve():
2     global grid
3     for row in range(9):
4         for col in range(9):
5             if grid[row][col] == 0:
6                 for n in range(1, 10):
7                     if possible(col, row, n):
8                         grid[row][col] = n
9                         solve()
10                        grid[row][col] = 0
11                return
12    print_grid()
13    s = input("Continue?")

```

Toto celkem dobře funguje a hned máme (jediné) řešení:

```

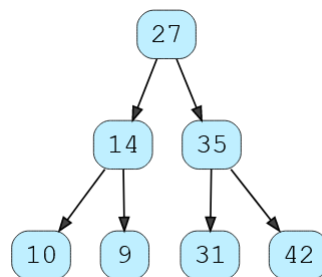
1 5 3 4 6 7 8 9 1 2
2 6 7 2 1 9 5 3 4 8
3 1 9 8 3 4 2 5 6 7
4 8 5 9 7 6 1 4 2 3
5 4 2 6 8 5 3 7 9 1
6 7 1 3 9 2 4 8 5 6
7 9 6 1 5 3 7 2 8 4
8 2 8 7 4 1 9 6 3 5
9 3 4 5 2 8 6 1 7 9
10 Continue?
11

```

Pokud ubereme některé číslice, můžeme samozřejmě dostat víc řešení.

Binární stromy

Každý uzel má nejvíc dvě větve:



(Kód v `code/Ex8/binary_tree1.py`)

```

1 class Node:
2     def __init__(self, value, left=None, right=None):
3         self.value = value
4         self.left = left
5         self.right = right
6

```

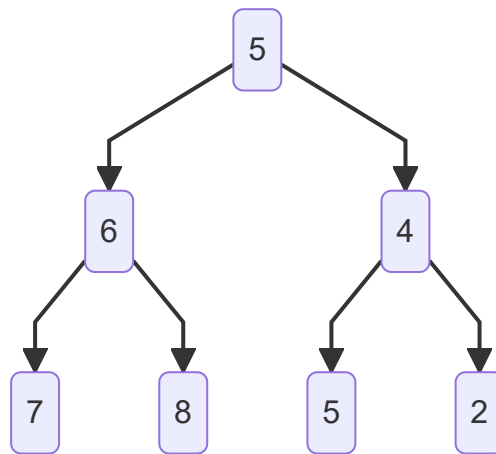
Jak s takovýmto objektem vytvářet binární stromy a pracovat s nimi?

Vytváření stromů je lehké díky tomu, že v konstruktoru můžeme zadat dceřinné uzly:

```

1  tree = Node(
2      5,
3      Node(
4          6,
5          Node(7),
6          Node(8)
7      ),
8      Node(
9          4,
10         Node(5),
11         Node(2)
12     )
13 )

```

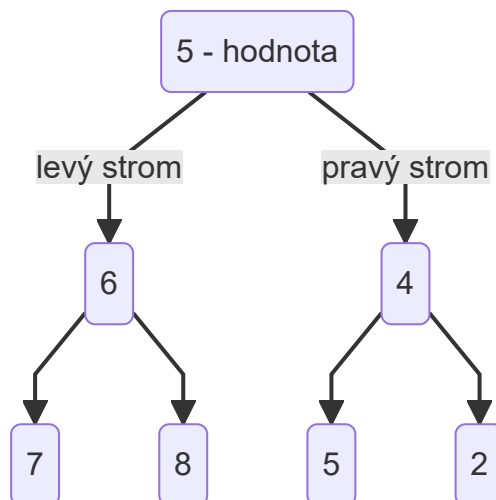


Takže umíme vytvořit strom, ale také potřebujeme vypsát hodnoty ze stromu nebo dokonce strom zobrazit.

Rekurze

Mnoho věcí umíme lehce definovat, pokud si uvědomíme rekurzivní podstatu binárního stromu:

U každého uzlu máme hodnotu, levý strom a pravý strom:



Takže například lehce vypíšeme hodnoty ze seznamu:

```
1 def count(self):
2     count = 1 # kořen
3     if self.left is not None:
4         count += self.left.count() # levý strom
5     if self.right is not None:
6         count += self.right.count() # pravý strom
7     return count
8
9 7
```

Tady jsme jenom počítali hodnoty, takže výsledek nezávisel od toho, jak jsme stromem procházeli.

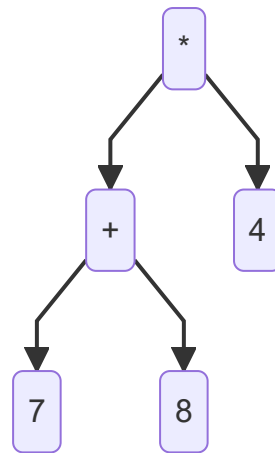
Stejně můžeme chtít vypsat hodnoty ve všech uzlech stromu. V takovém případě ale musíme definovat, jak budeme stromem procházet:

```
1 def to_list_preorder(self):
2     flat_list = []
3     flat_list.append(self.value)
4     if self.left is not None:
5         flat_list.extend(self.left.to_list_preorder())
6     if self.right is not None:
7         flat_list.extend(self.right.to_list_preorder())
8     return flat_list
9
10 def to_list_inorder(self):
11     flat_list = []
12     if self.left is not None:
13         flat_list.extend(self.left.to_list_inorder())
14     flat_list.append(self.value)
15     if self.right is not None:
16         flat_list.extend(self.right.to_list_inorder())
17     return flat_list
18
19 def to_list_postorder(self):
20     flat_list = []
21     if self.left is not None:
22         flat_list.extend(self.left.to_list_postorder())
23     if self.right is not None:
24         flat_list.extend(self.right.to_list_postorder())
25     flat_list.append(self.value)
26     return flat_list
27
28 [5, 6, 7, 8, 4, 5, 2]
29 [6, 7, 8, 5, 4, 5, 2]
30 [6, 7, 8, 4, 5, 2, 5]
```

Pořadí	Použití
--------	---------

Pořadí	Použití
Pre-order	Výpis od kořene k listům, kopírování, výrazy s prefixovou notací
In-order	Ve vyhledávacích stromech dává inorder hodnoty v uzlech v neklesajícím pořadí.
Post-order	Vymazání stromu

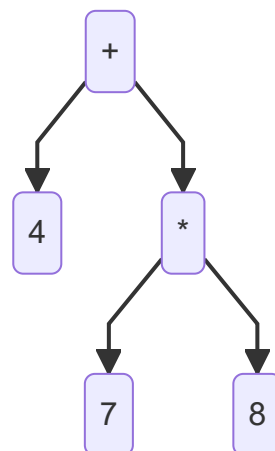
Aritmetické výrazy:



Výraz ve tvaru binárního stromu je jednoznačný a nepotřebuje závorky. Podle toho, jak výraz ze stromu přečteme, dostáváme různé typy notace:

- in-order --> infixová notace (běžná notace, potřebuje závorky) $(7+8) \times 4$
- Pre-order --> prefixová notace (Polská logika, nepotřebuje závorky) $* 4 + 7 8$
- Post-order --> postfixová notace (RPL, nepotřebuje závorky) $7 8 + 4 *$

Pro binární operátory je binární graf jednoznačným zápisem výrazu a nepotřebuje závorky. Pro výraz $7 + 8 * 4$ máme úplně jiný strom než pro $(7 + 8) * 4$:



Úkol Jak vypočíst hodnotu takového stromu?

Uměli bychom strom nějak zobrazit? Můžeme třeba zkusit posouvat jednotlivé úrovně stromu a použít in-order průchod stromem:


```

1      def to_string(self, level = 0):
2          strings = []
3          if self.left is not None:
4              strings.append(self.left.to_string(level + 1))
5          strings.append(' ' * 4 * level + '-> ' + str(self.value))
6          if self.right is not None:
7              strings.append(self.right.to_string(level + 1))
8          return "\n".join(strings)
9
10     def __str__(self):
11         return self.to_string()
12
13         -> 7
14     -> 6
15         -> 8
16 -> 5
17         -> 5
18     -> 4
19         -> 2

```

Výsledek sice neoslní, ale jakž-takž vyhoví.

`to_string` musí být oddělená od `__str__`, protože potřebujeme jinou signaturu.

Nerekurzivní průchod stromem

Rekurze je sice elegantní způsob, jak implementovat metody procházení binárními stromy, ale víme, že bychom brzo narazili na meze hloubky rekurze. Proto je zajímavé zkusit implementovat nerekurzivní verze těchto metod.

1. Použít zásobník: FIFO pro prohledávání do hloubky (depth-first):
 - o Jako zásobník by nám stačil obyčejný seznam (list), tady používáme `collections.deque`
 - o cestou tiskneme stav zásobníku, abychom viděli, co se děje

```

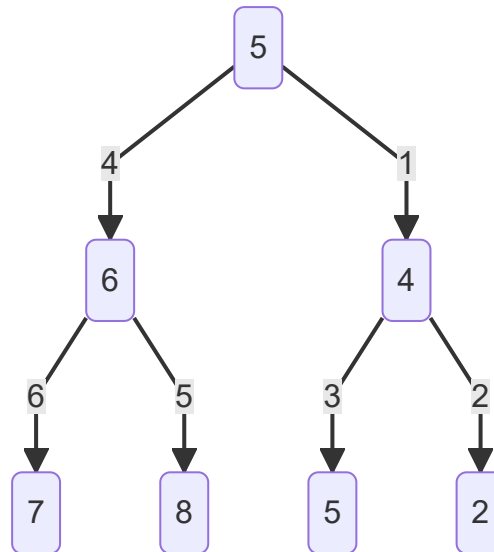
1  from collections import deque
2  ...
3
4  def to_list_depth_first(self):
5      stack = deque()
6      df_list = []
7      stack.append(self)
8      print(stack)
9      while len(stack)>0:
10         node = stack.pop()
11         df_list.append(node.value)
12         if node.left:
13             stack.append(node.left)
14         if node.right:
15             stack.append(node.right)
16         print(stack)

```

```

17         return df_list
18
19     deque([5])
20     deque([6, 4])
21     deque([6, 5, 2])
22     deque([6, 5])
23     deque([6])
24     deque([7, 8])
25     deque([7])
26     deque([])
27     [5, 4, 2, 5, 6, 8, 7]

```



Pořadí dáme do pořádku přehozením levé a pravé větve.

2. Použít frontu LIFO pro prohledávání do šířky (breadth-first)

```

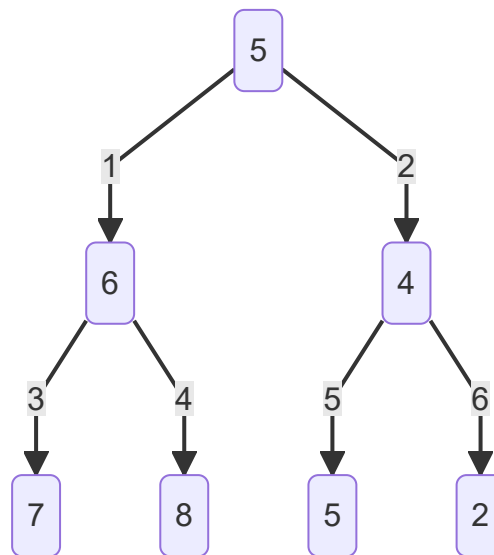
1     def to_list_breadth_first(self):
2         queue = deque()
3         bf_list = []
4         queue.append(self)
5         print(queue)
6         while len(queue)>0:
7             node = queue.popleft()
8             bf_list.append(node.value)
9             if node.left:
10                queue.append(node.left)
11            if node.right:
12                queue.append(node.right)
13            print(queue)
14        return bf_list
15
16     deque([5])
17     deque([6, 4])
18     deque([4, 7, 8])
19     deque([7, 8, 5, 2])

```

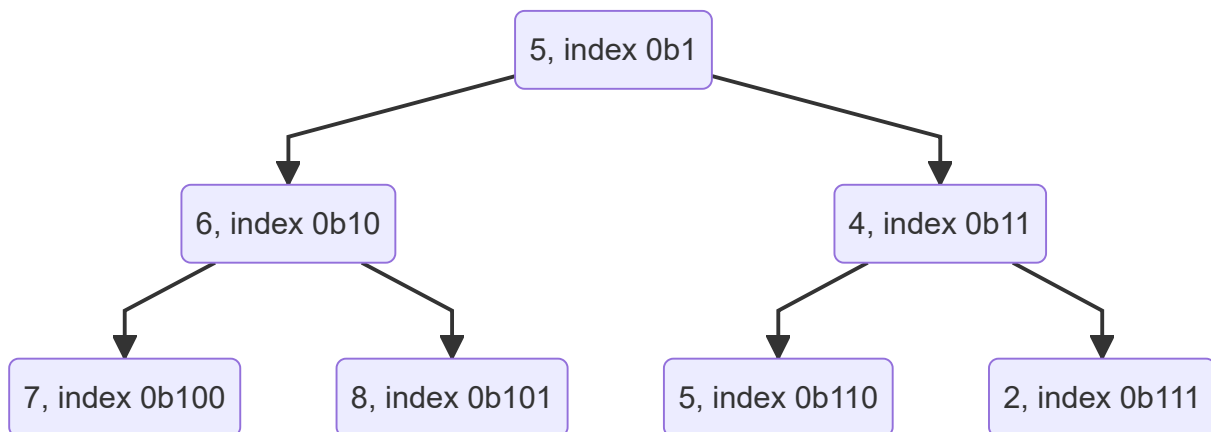
```

20 deque([8, 5, 2])
21 deque([5, 2])
22 deque([2])
23 deque([])
24 [5, 6, 4, 7, 8, 5, 2]

```



Tato poslední metoda je zvlášť důležitá, protože umožňuje jednoduché mapování binárního stromu do pole (už jsme viděli u hromady, že je praktické nepoužít nultý prvek pole).



- Potomci uzlu na indexu k jsou $2k$ a $2k+1$
- Předek uzlu na indexu k je $k // 2$
- Uzel k je levý potomek svého předka, pokud $k \% 2 == 0$, jinak je to pravý potomek.

Úkol Zkuste popřemýšlet, jak byste ze seznamu hodnot, který poskytuje metoda `to_list_breadth_first` zrekonstruovali původní strom.

(Kód v `code/Ex9/list_tree.py`)

```

1 ...
2 def tree_from_list(values: list[int]) -> Node:
3     values = [0] + values

```

```

4     queue = deque()
5     index = 1
6     tree = Node(values[index])
7     index += 1
8     queue.append(tree)
9     while index < len(values):
10        print(queue)
11        node = queue.popleft()
12        node.left = Node(values[index])
13        print(index)
14        index += 1
15        queue.append(node.left)
16        if index == len(values):
17            node.right = None
18            break
19        node.right = Node(values[index])
20        print(index)
21        index += 1
22        queue.append(node.right)
23    return tree
24
25
26 def main() -> None:
27     tree = Node(
28         5,
29         Node(
30             6,
31             Node(7),
32             Node(8)
33         ),
34         Node(
35             4,
36             Node(5),
37             Node(2)
38         )
39     )
40
41     print(tree.to_string())
42     values = tree.to_list_breadth_first()
43     tree2 = construct_from_list(values)
44     print(tree2.to_string())
45
46
47 if __name__ == '__main__':
48     main()

```

Tato metoda funguje jenom pro úplné binární stromy, tedy v případě, že chybějí jenom několik listů na levé straně poslední vrstvy. Jinak bychom museli dodat do seznamu doplňující informaci - buď "uzávorkování" potomků každého uzlu, anebo u každého uzlu uvést počet potomků.

Úkol Napište metodu `Node.copy(self)`, která vrátí kopii stávajícího stromu.

Úkol Napište metodu `Node.delete(self)`, která vymaže strom s kořenem v `Node`.

Nerekurzivní inorder a postorder průchody binárním stromem

Metoda pro nerekurzivní průchod stromem s využitím zásobníku, kterou jsme ukazovali výše, je pre-order metodou, protože vypisuje hodnotu uzlu před hodnotami uzlů v podstromech.

```
1     def to_list_depth_first(self):
2         stack = deque()
3         df_list = []
4         stack.append(self)
5         print(stack)
6         while len(stack)>0:
7             node = stack.pop()
8             df_list.append(node.value)
9             if node.right:
10                stack.append(node.right)
11            if node.left:
12                stack.append(node.left)
13            print(stack)
14        return df_list
15
```

Je logické se ptát, zdali můžeme implementovat i nerekurzivní inorder a postorder průchody.

Můžeme, i když implementace je mírně odlišná.

Nerekurzivní in-order průchod binárním stromem:

Uložíme do zásobníku nejdříve celý levý podstrom, pak hodnotu, a pak pravý podstrom.

```
1     def to_list_df_inorder(self):
2         stack = deque()
3         df_list = []
4         current = self
5         while True:
6             if current:
7                 stack.append(current)
8                 current = current.left
9             elif stack:
10                current = stack.pop()
11                df_list.append(current.value)
12                current = current.right
13            else:
14                break
15        return df_list
16
```

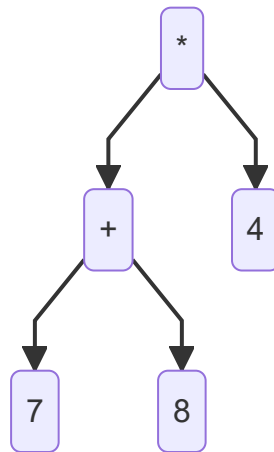
Nerekurzivní post-order průchod binárním stromem

Toto je komplikovanější případ, potřebujeme dva zásobníky, přičemž do druhého si za pomoci prvního ukládáme uzly ve správném pořadí.

```
1  def to_list_df_postorder(self):
2      s1 = deque()
3      s2 = deque()
4      df_list = []
5      s1.append(self)
6      while s1:
7          node = s1.pop()
8          s2.append(node)
9          if node.left:
10             s1.append(node.left)
11          if node.right:
12             s1.append(node.right)
13      while s2:
14          node = s2.pop()
15          df_list.append(node.value)
16      return df_list
17
```

(V našem případě vypadá poslední cyklus poněkud směšně, protože výstupní seznam je prostě stack s2 v obráceném pořadí; z pedagogických důvodů je ale vhodnější odlišit výstupní seznam od s2.)

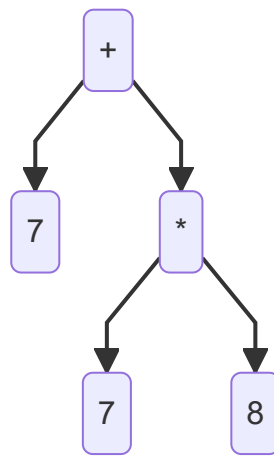
Operace s výrazy



Výraz ve tvaru binárního stromu je jednoznačný a nepotřebuje závorky. Podle toho, jak výraz ze stromu přečteme, dostáváme různé typy notace:

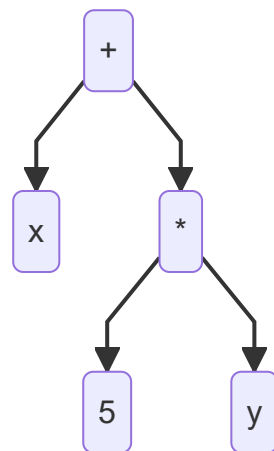
- in-order --> infixová notace (běžná notace, potřebuje závorky) $(7+8) \times 4$
- Pre-order --> prefixová notace (polská logika, nepotřebuje závorky) $* 4 + 7 8$
- Post-order --> postfixová notace (reverzní polská logika, nepotřebuje závorky) $7 8 + 4 *$

Pro binární operátory je binární graf jednoznačným zápisem výrazu a nepotřebuje závorky. Pro výraz $7 + 8 * 4$ máme úplně jiný strom než pro $(7 + 8) * 4$:



Úkol Jak vypočíst hodnotu takového stromu?

Operace s výrazy ve tvaru stromů



```
1 class Expression:
2     ...
3
4
5 class Constant(Expression):
6     def __init__(self, value):
7         self.value = value
8
9     def __str__(self):
10         return str(self.value)
11
12     def eval(self, env):
13         return self.value
14
15     def derivative(self, by):
16         return Constant(0)
17
18
```

```
19 class Variable(Expression):
20     def __init__(self, name):
21         self.name = name
22
23     def __str__(self):
24         return self.name
25
26     def eval(self, env):
27         return env[self.name]
28
29     def derivative(self, by):
30         if by == self.name:
31             return Constant(1)
32         else:
33             return Constant(0)
34
35
36 class Plus(Expression):
37     def __init__(self, left, right):
38         self.left = left
39         self.right = right
40
41     def __str__(self):
42         return f"({self.left} + {self.right})"
43
44     def eval(self, env):
45         return self.left.eval(env) + self.right.eval(env)
46
47     def derivative(self, by):
48         return Plus(
49             self.left.derivative(by),
50             self.right.derivative(by)
51         )
52
53
54 class Times(Expression):
55     def __init__(self, left, right):
56         self.left = left
57         self.right = right
58
59     def __str__(self):
60         return f"({self.left} * {self.right})"
61
62     def eval(self, env):
63         return self.left.eval(env) * self.right.eval(env)
64
65     def derivative(self, by):
66         return Plus(
67             Times(
68                 self.left.derivative(by),
69                 self.right
70             ),
```



```

71         Times(
72             self.left,
73             self.right.derivative(by)
74         )
75     )
76
77
78 def main():
79     vyraz = Plus(
80         Variable("x"),
81         Times(
82             Constant(5),
83             Variable("y")
84         )
85     )
86     print(vyraz)
87     print(vyraz.eval({"x": 2, "y": 4}))
88     print(vyraz.derivative(by="x"))
89     print(vyraz.derivative(by="y"))
90
91
92 if __name__ == '__main__':
93     main()
94
95 -----
96 (x + (5 * y))
97 (1 + ((0 * y) + (5 * 0)))
98 (0 + ((0 * y) + (5 * 1)))
99

```

Sice to funguje, ale dostáváme obecně větší strom, ve kterém je spousta hlušiny:

- přičítání nuly a násobení nulou
- násobení jedničkou

Můžeme si vytvořit čistící proceduru, která stromy rekurzivně vyčistí, a opět postupujeme tak, že určité uzly či struktury ve stromu rekurzivně nahrazujeme jinými uzly či strukturami.

```

1  class Expression:
2      ...
3
4
5  class Constant(Expression):
6      def __init__(self, value):
7          self.value = value
8
9      def __str__(self):
10         return str(self.value)
11
12     def eval(self, env):
13         return self.value
14

```

```

15     def derivative(self, by):
16         return Constant(0)
17
18     def prune(self):
19         return self
20
21     # Testování konstanty, zdali je či není 0 nebo 1 !!
22
23     def is_zero_constant(x):
24         return isinstance(x, Constant) and x.value == 0
25
26
27     def is_unit_constant(x):
28         return isinstance(x, Constant) and x.value == 1
29
30
31 class Variable(Expression):
32     def __init__(self, name):
33         self.name = name
34
35     def __str__(self):
36         return self.name
37
38     def eval(self, env):
39         return env[self.name]
40
41     def derivative(self, by):
42         if by == self.name:
43             return Constant(1)
44         else:
45             return Constant(0)
46
47     def prune(self):
48         return self
49
50
51 class Plus(Expression):
52     def __init__(self, left, right):
53         self.left = left
54         self.right = right
55
56     def __str__(self):
57         return f"({self.left} + {self.right})"
58
59     def eval(self, env):
60         return self.left.eval(env) + self.right.eval(env)
61
62     def derivative(self, by):
63         return Plus(
64             self.left.derivative(by),
65             self.right.derivative(by)
66         )

```

```

67
68     def prune(self):
69         self.left = self.left.prune()
70         self.right = self.right.prune()
71         if is_zero_constant(self.left):
72             if is_zero_constant(self.right):
73                 return Constant(0)
74             else:
75                 return self.right
76         if is_zero_constant(self.right):
77             return self.left
78         return self
79
80
81 class Times(Expression):
82     def __init__(self, left, right):
83         self.left = left
84         self.right = right
85
86     def __str__(self):
87         return f"({self.left} * {self.right})"
88
89     def eval(self, env):
90         return self.left.eval(env) * self.right.eval(env)
91
92     def derivative(self, by):
93         return Plus(
94             Times(
95                 self.left.derivative(by),
96                 self.right
97             ),
98             Times(
99                 self.left,
100                 self.right.derivative(by)
101             )
102         )
103
104     def prune(self):
105         self.left = self.left.prune()
106         self.right = self.right.prune()
107         if is_zero_constant(self.left) | is_zero_constant(self.right):
108             return Constant(0)
109         if is_unit_constant(self.left):
110             if is_unit_constant(self.right):
111                 return Constant(1)
112             else:
113                 return self.right
114         if is_unit_constant(self.right):
115             return self.left
116         return self
117
118

```

```

119 def main():
120     vyraz = Plus(
121         variable("x"),
122         Times(
123             Constant(5),
124             variable("y")
125         )
126     )
127     print(vyraz)
128     print(vyraz.derivative(by="x"))
129     print(vyraz.derivative(by="x").prune())
130     print(vyraz.derivative(by="y"))
131     print(vyraz.derivative(by="y").prune())
132
133
134 if __name__ == '__main__':
135     main()
136
137 -----
138 (x + (5 * y))
139 (1 + ((0 * y) + (5 * 0)))
140 1
141 (0 + ((0 * y) + (5 * 1)))
142 5

```

- Všimněte si post-order procházení stromu při prořezávání.
- Metodu `prune` definujeme také pro konstanty a proměnné, i když s nimi nedělá nic. Ulehčuje to rekurzivní volání metody.
- Musíme být pozorní při testování, zda je daný uzel/výraz nulová nebo jedničková konstanta. Nestačí operátor rovnosti, musíme nejdřív zjistit, zda se jedná o konstantu a pak otestovat její hodnotu. V principu bychom mohli dvě testovací funkce proměnit v metody třídy `Expression`.

Domácí úkol

Implementujte konstrukci, která ze stromu, kódujícího polynomiální funkci, vytvoří strom, kódující její primitivní funkci (podle některé proměnné).