

Algorytmy i struktury danych (Lista 7)

Zadanie 1 Jakie informacje przechowujemy w węźle B-drzewa? Podaj definicję B-drzewa.

```
struct BTreeNode:
    int t;           // minimum degree
    int n;           // current number of keys
    int* keys;       // array of keys in non-decreasing order
    bool leaf;       // is it a leaf?
    BTreeNode** children;
end
```

Inne założenia (oprócz zawartych w komentarzach):

1. Węzeł wewnętrzny zawiera $n + 1$ wskaźników do synów.
2. Klucze rozdzielają dzieci na przedziały ($n+1$).
3. Każdy węzeł różny od korzenia musi mieć co najmniej $t - 1$ kluczy i co najwyżej $2t - 1$ kluczy. (korzeń może mieć od 1 do $2t - 1$ kluczy)
4. Wszystkie liście leżą na tej samej wysokości równym h .

Zadanie 2 (2 pkt.) Udowodnij, że żadna z poniższych operacji wykonana na drzewie spełniającym wszystkie warunki B-drzewa, nie prowadzi do ich naruszenia.

- (a) `split_child`, przesuwająca środkowy klucz (medianę) z węzła o $2t - 1$ kluczach do rodzica, który ma mniej niż $2t - 1$ kluczy, a klucze i dzieci na prawo od mediany – do nowego brata dodanego po prawej stronie dzielonego węzła. Skoro mogliśmy przejść do dziecka to znaczy, że rodzic był niepełen i może przyjąć przynajmniej jeden klucz. Więc nie narusza się maksymalnej liczby kluczy w węźle. Węzeł dzielony miał $2t - 1$ kluczy, więc bez tego odjętego zostają nam dwa zestawy po minimalnej liczbie kluczy.
- (b) `unsplit_child` odwrotna do `split_child`, sklejająca dwa sąsiednie węzły o minimalnej liczbie kluczy $t - 1$ oraz klucz stojący w rodzicu między nimi w jeden nowy węzeł. Zakładamy, że rodzic ma co najmniej t kluczy lub jest korzeniem.
- (c) `borrow_from_sibling`, rotacja przenosząca do węzła o minimalnej $t - 1$ liczbie kluczy, który ma prawego brata z co najmniej t kluczami, klucz stojący w rodzicu między braćmi i wpisującą na jego miejsce jego miejsce pierwszy klucz brata. Jakie operacje na dzieciach należy dodatkowo wykonać?

Zadanie 3 W B-drzewie o $t = 10$ podaj wzory i wyniki numeryczne określające:

- (a) ile kluczy może zawierać korzeń (podaj przedział),
Korzeń zawiera od 1 do 19 kluczy. (max $2t - 1$)

- (b) ile dzieci może mieć korzeń (podaj przedział),
Korzeń może mieć od 2 do 20 dzieci. (min t max $2t$)
- (c) ile kluczy może mieć potomek korzenia (podaj przedział),
Potomek korzenia może mieć od 9 do 19 kluczy. (min $t - 1$ max $2t - 1$)
- (d) ile dzieci może mieć potomek korzenia (podaj przedział),
Potomek korzenia może mieć od 10 do 20 dzieci. (min t max $2t$)
- (e) ile maksymalnie węzłów może być na k -tym poziomie (przyjmując, że korzeń to poziom 0)
Na k -tym poziomie może być maksymalnie $(2t)^k$ węzłów.
- (f) ile łącznie kluczy może być na k -tym poziomie (podaj przedział).
Nie licząc korzenia dla którego minimum to 1 klucz to na k -tym poziomie może być od $2(t - 1)t^{k-1}$ do $(2t - 1)(2t)^k$ kluczy. (min $(2min)t^{k-1}$ max $(max)t^k$)

Zadanie 4 Jaka jest minimalna, a jaka maksymalna liczba kluczy w B-drzewie mającym h poziomów, przy ustalonej wartości parametru t (patrz Cormen).

Minimalna:

Gdy korzeń zawiera 1 klucz, a na każdym z pozostałych poziomów każdy węzeł zawiera $t - 1$ kluczy (minimum).

Na poziomie 1 mamy 2 węzły $\rightarrow 2(t - 1)$ kluczy.

Z czego wynika, że na kolejnym poziomie mamy $2t$ węzłów, na następnym $2t^2$ itd.

W takim układzie na h poziomie mamy $2t^{h-1}$ węzłów, a każdy z nich zawiera $t - 1$ kluczy.

Stąd:

$$\begin{aligned}
 n &\geq 1 + 2(t - 1)(2t + 2t^2 + \dots + 2t^{h-1}) \\
 &= 1 + (t - 1) \sum_{i=1}^h 2t^{i-1} \\
 &= 1 + 2(t - 1) \frac{t^h - 1}{t - 1} \\
 &= 2t^h - 1
 \end{aligned}$$

Maksymalna:

Gdy korzeń ma maksymalną ilość kluczy $2t - 1$, a na każdym z pozostałych poziomów każdy węzeł zawiera $2t - 1$ kluczy (maksimum).

Na poziomie 1 mamy max $2t - 1$ kluczy razy węzły $2t \rightarrow (2t - 1)2t$.

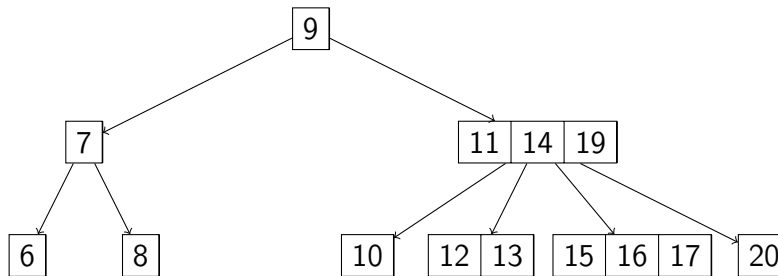
Z czego wynika, że na kolejnym poziomie mamy $(2t - 1)2t^2$ kluczy, na następnym $(2t - 1)2t^3$ itd.

W takim układzie na h poziomie mamy $(2t - 1)2t^h$ kluczy, a każdy z nich zawiera $2t - 1$ kluczy.

Stąd:

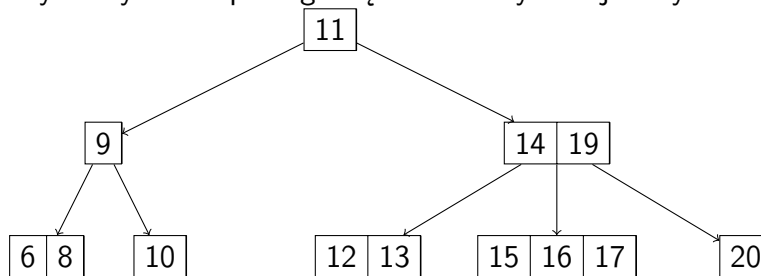
$$\begin{aligned}
n &\leq (2t - 1) + (2t - 1)(2t + (2t)^2 + \dots + (2t)^h) \\
&= (2t - 1) + (2t - 1) \sum_{i=1}^h (2t)^i \\
&= (2t - 1) \sum_{i=0}^h (2t)^i \\
&= (2t - 1) \frac{(2t)^{h+1} - 1}{2t - 1} \\
&= (2t)^{h+1} - 1
\end{aligned}$$

Zadanie 5 Podano na rysunku B-drzewo o $t = 2$:

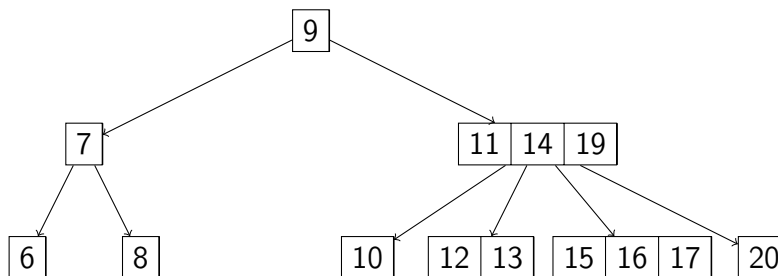


- usuń z tego drzewa 7.
- do drzewa widocznego powyżej dodaj 18.

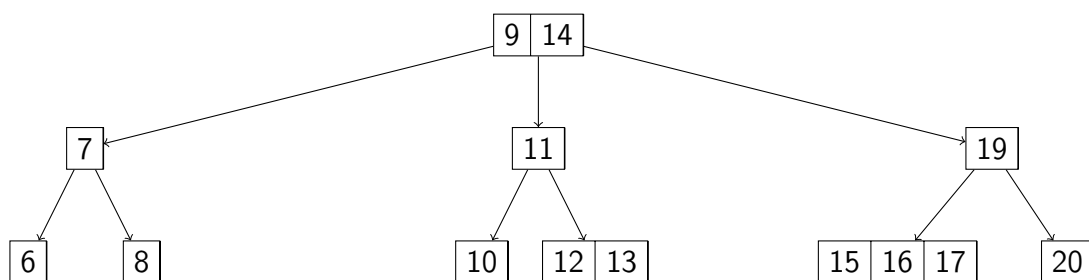
Nie wchodzimy do dziecka o minimalnej liczbie ani maksymalnej liczbie węzłów. Dlatego od razu pożyczamy 11 od pełnego węzła i robimy z niej nowy korzeń.



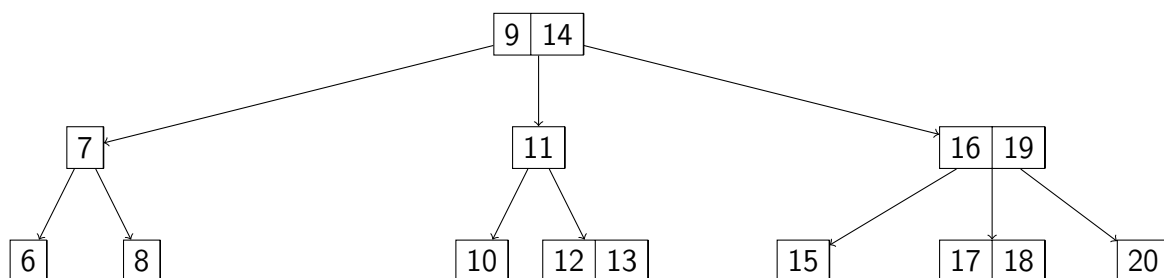
Dodanie 18:



Analogicznie jak wcześniej nie wchodzimy do pełnego węzła, tylko od razu robimy split i 14 idzie do góry.

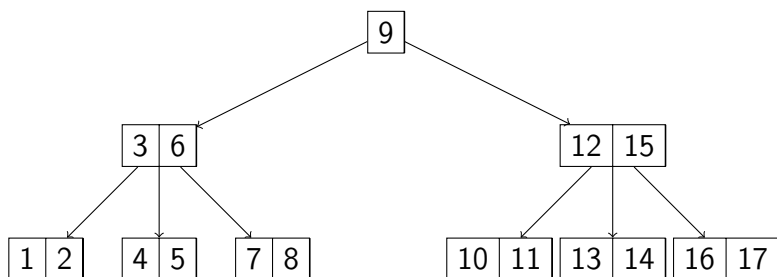


Widząc znowu pełny węzeł robimy split i 16 idzie do rodzica.

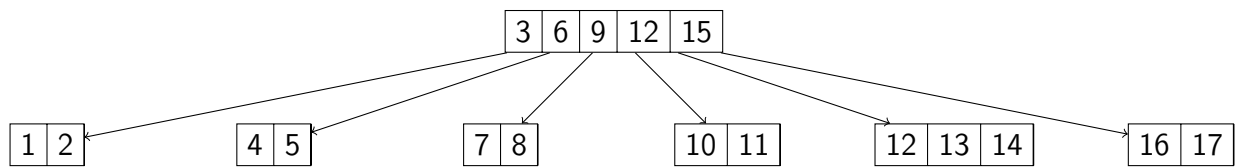


Zadanie 6 (2 pkt.) Do pustego B-drzewa o $t = 2$ wstaw kolejno 22 litery swojego imienia i nazwiska oraz adresu. Następnie usuń w tej samej kolejności w jakiej były wstawiane.

Zadanie 7 Narysuj B-drzewo o $t = 3$ zawierające dokładnie 17 kluczy na trzech poziomach: korzeń, jego dzieci i wnuki. Następnie usuń z tego drzewa korzeń.



Dzieci korzenia mają minimalną liczbę kluczy, więc robimy po prostu unsplit.



Teraz możemy usunąć 9 i zastąpić ją najmniejszym kluczem prawego dziecka.

