

מבני נתונים ואלגוריתמים - הרצאה 21

17 בינואר 2012

בניית עץ סיפא

נחלק לכמה פעולות:

הוספת אות עבורה אין מסלול

- מוסיפים ענף חדש מהשורש

הוספת אות לאורך מסלול כשהיא כבר קיימת במסלול

- לא עושים כלום

הוספת אות לאורך מסלול כשהיא לא קיימת במסלול

- תיקון העץ - בהמשך

יש לנו מילה באורך ap, m שהוא מצביע למיקום נוכחי בעץ, ed שהיא נק' העצירה, ו j שהוא עומק בענף הנוכחי.

יש לנו עץ, בו כל קדקד יכול להכיל מס' ילדים כמס' האותיות, וכל קדקד מכיל זוג מספרים. כל קדקד פנימי מכיל Suffix Link לרצף שמשתיים באותו מקום אבל מתחיל אות אחת יותר מאוחר (NANA מחזיק ANA).

```

ap = head
ep = head
j=0
for i=0 ... m-1 // m = length of word
{
  if ap doesn't have a child equal to W(i) and j=0:
  {
    add a new child to active point with value (i, ..)
  }
  k = ap[1] // ap's value is (k, ..)
  else if w(k + j) == w(i)
  {
    j++
  }
  else if w(k + j) ≠ w(i)
  {
    Repair_Tree
  }
}

```

כעת נכתוב את הפונקציה Repair_Tree:

```

while j>0
{
  ap.value = (ap.value[1], k+j-1)
  add a child to ap with value (i, ..)
  if ap has no child which fits to w(k + j), add a son with value (k+j, ..)
  if ap has no suffix link
  {
    find ap's suffix
  }
  add a link from ap to the suffix
  ap = suffix
  j-
}
if we arrived to a vertex which doesn't need repairing, make it the active point and break.
}

```