```
def cauta_student_dupa_id_recursiv(self, id_student, poz):
          #functie recursiva care cauta studentul dupa id
          #input: id_student - int
                  <u>poz</u> - <u>pozitia</u> din <u>sirul</u> <u>de</u> <u>studenti</u>
          #output: student, daca exista
                   <u>eroare de repo</u> - in <u>caz</u> <u>contrar</u>
          if len(self._student) == poz:
               raise RepositoryError("Id student inexistent!\n")
          student curent = self. student[poz
          if student_curent.get_id_student() == id_student:
               return student curent
          return self.cauta_student_dupa_id_recursiv(id_student, poz+1)
Analiza complexității:
    1. Complexitatea spațiu de memorare: \theta(1) - in place
    2. Complexitatea timp de executie:
            a. Caz favorabil: T(n) \in \theta(1) - n = 1, adică studentul căutat se află
                                                              pe prima poziție în șir
            b. Caz defavorabil: T(n) \in \theta(n) - studentul nu se află în șir
                Aici putem scrie așa:
                                     \mathsf{T}(n) = \int\limits_{-\infty}^{\infty} \theta(1), \; \mathsf{dac\check{a}} \; \mathsf{n} = 1\mathsf{T}(n\text{-}1) \; + \; \theta(1)
```

 $T(1) = \theta(1)$

c. Caz mediu: $T(n) = (1+2+...+n-1)/n \in \theta(n)$

Recursiv, vom avea:

d. Complexitatea generală: O(n)

ea: $T(n-1) = T(n-2) + \theta(1)$ $T(n-2) = T(n-3) + \theta(1)$... $T(1) + \theta(1)$ $T(n) = n \cdot \theta(1) = \theta(n)$