

Μέρος Δ - Αναφορά

Τανέρ Ιμάμ p3200057

Ιπποκράτης Παντελίδης p3210150

1) Μέρος Α και Γ

Στο Α μέρος φτιάξαμε τις κλάσεις `StringStackImpl` και `StringQueueImpl` χρησιμοποιώντας λίστες μόνης σύνδεσης με generics. Υλοποιούν τις μεθόδους των interfaces `StringStack` και `StringQueue` αντίστοιχα.

Στην `StringStackImpl` εφαρμόσαμε την LIFO (Last In First Out)

- Φτιάξαμε μια κλάση `myNode` η οποία έχει μια μεταβλητή `value` που είναι η τιμή που έχει ο κόμβος και ένα δείκτη `nextNode`, ο οποίος δηλώνει το που δείχνει ο κόμβος
- Μετά φτιάχνουμε τον `Constructor` της `myNode` όπου αρχικοποιούμε το `value` με την τιμή που δίνεται (`item`) και τον δείκτη `nextNode` να δείχνει στο `null`.
- Ορίζουμε μια μεταβλητή `size` η οποία θα μετράει το μέγεθος της στοίβας και ένα δείκτη `top` που θα δείχνει πάντα στην κορυφή της στοίβας.
- Στην συνέχεια φτιάχνουμε τον `Constructor` της `StringStackImpl` όπου ορίζουμε τον δείκτη `top` ίσο `null`.
- Μέθοδος `isEmpty()`: Επιστρέφει `true` αν η στοίβα είναι άδεια, δηλαδή αν το `top` δείχνει στο `null`, επομένως δεν υπάρχει κανένα στοιχείο στην στοίβα. Σε αντίθετη περίπτωση επιστρέφει `false`.
- Μέθοδος `push(item)`: Εισάγουμε ένα στοιχείο στην κορυφή της λίστας. Φτιάχνουμε έναν νέο κόμβο με `value` ίσο με το όρισμα `item` και κάνουμε το δείκτη `nextNode` του νέου κόμβου να δείχνει εκεί που δείχνει το `top`. Και τέλος κάνουμε το `top` να δείχνει στον νέο κόμβο και αυξάνουμε το `size` κατά 1.
- Μέθοδος `pop()`: Ελέγχουμε αν η στοίβα είναι άδεια. Αν είναι άδεια τότε έχουμε `NoSuchElementException`. Αν δεν είναι άδεια τότε αποθηκεύουμε σε μια μεταβλητή την τιμή του κόμβου που δείχνει το `top` και μετακινούμε το `top` στον επόμενο κόμβο. Τέλος επιστρέψαμε την παραπάνω μεταβλητή και μειώσαμε το `size` κατά 1.
- Μέθοδος `peek()`: Ελέγχουμε ξανά αν η στοίβα είναι άδεια. Αν είναι έχουμε `NoSuchElementException`. Αλλιώς επιστρέφουμε το `value` του κόμβου που δείχνει ο `top`, δηλαδή το τελευταίο στοιχείο της στοίβας.
- Μέθοδος `print Stack()`: Χρησιμοποιώντας ένα `while loop` εκτυπώνουμε τα στοιχεία της στοίβας ξεκινώντας από το `top`. Δηλαδή όσο υπάρχουν στοιχεία στην λίστα (`top != null`) εκτυπώνουμε την τιμή που δείχνει το `top` και το μετακινούμε στον επόμενο κόμβο.

- Μέθοδος `size()`: Αν η στοίβα είναι άδεια επιστρέφει 0 αλλιώς επιστρέφει το μέγεθος της στοίβας το οποίο έχουμε υπολογίσει στην `size`.

Στην `StringQueueImpl` εφαρμόσαμε την FIFO(First In First Out)

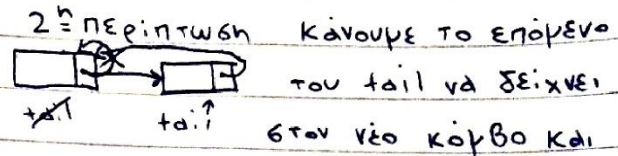
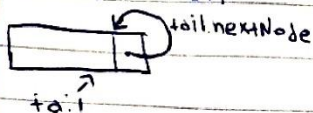
- Με τον ίδιο τρόπο φτιάχνουμε την κλάση `Node` και τον `Constructor` της, έχουμε την `size`, όμως έχουμε δυο δείκτες, τον `head` που δείχνει πάντα στην αρχή της ουράς και το `tail` που δείχνει στο τέλος.
- Στην συνέχεια φτιάχνουμε τον `Constructor` της `StringQueueImpl` όπου ορίζουμε το `head` και το `tail` ίσο με `null`.
- Μέθοδος `isEmpty()`: Επιστρέφει `true` αν η ουρά είναι άδεια, δηλαδή αν το `head` δείχνει στο `null`, επομένως δεν υπάρχει κανένα στοιχείο στην ουρά. Σε αντίθετη περίπτωση επιστρέφει `false`.
- Μέθοδος `Put(item)`: Εισάγουμε ένα στοιχείο στο τέλος της λίστας. Φτιάχνουμε έναν νέο κόμβο με `value` ίσο με το όρισμα `item` και ελέγχουμε αν η ουρά είναι άδεια. Αν είναι, κάνουμε τους δείκτες `head` και `tail` να δείχνουν στον νέο κόμβο (έχουμε ένα στοιχείο στην ουρά). Αλλιώς κάνουμε τον δείκτη `nextNode` του `tail` να δείχνει στον νέο κόμβο και το `tail` στον ίδιο. Τέλος αυξάνουμε το `size` κατά 1.
- Μέθοδος `get()`: Παίρνουμε ένα στοιχείο από την αρχή της ουράς. Ελέγχουμε αν η ουρά είναι άδεια. Αν είναι, τότε έχουμε `NoSuchElementException`. Αν όχι, τότε αποθηκεύουμε σε μια μεταβλητή την τιμή του κόμβου που δείχνει το `head` (πρώτο στοιχείο) και μετακινούμε το `head` στον επόμενο κόμβο. Επιπλέον αν το `head` δείχνει μετά την μετακίνηση στο `null`, η ουρά άδειασε οπότε κάνουμε και το `tail` να δείχνει στο `null`. Τέλος επιστρέψαμε την παραπάνω μεταβλητή και μειώσαμε το `size` κατά 1.
- Μέθοδος `peek()`: Ελέγχουμε ξανά αν η στοίβα είναι άδεια. Αν είναι έχουμε `NoSuchElementException`. Αλλιώς επιστρέφουμε το `value` του κόμβου που δείχνει ο `head`, δηλαδή το παλαιότερο στοιχείο της ουράς.
- Μέθοδος `printQueue()`: Χρησιμοποιώντας ένα `while loop` εκτυπώνουμε τα στοιχεία της ουράς ξεκινώντας από την αρχή. Δηλαδή όσο υπάρχουν περισσότερα από ένα στοιχεία στην λίστα εκτυπώνουμε την τιμή που δείχνει το `head` και το μετακινούμε στον επόμενο κόμβο. Τέλος όταν μείνει ένα στοιχείο στην ουρά το εκτυπώνουμε.
- Μέθοδος `size()`: Αν η ουρά είναι άδεια επιστρέφει 0 αλλιώς επιστρέφει το μέγεθος της το οποίο έχουμε υπολογίσει στην `size`.

Στο Γ μέρος φτιάξαμε το αρχείο `StringQueueWithOnePointer` χρησιμοποιώντας λίστα κυκλικής σύνδεσης με `generics`. Ειδικότερα παραλείψαμε τον δείκτη `head` και χρησιμοποιήσαμε μόνο τον δείκτη `tail` της ουράς. Υλοποιεί τις μεθόδους του `interface StringQueue`.

Με τον ίδιο τρόπο έχουμε την κλάση `Node`

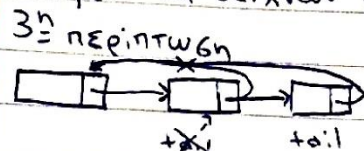
- Μέθοδος `isEmpty()`: Επιστρέφει `true` αν η στοίβα είναι άδεια, δηλ. αν το `tail` δείχνει στο `null`, αλλιώς επιστρέφει `false`

- Μέθοδος `put(item)`: Φτιάχνουμε νέο κόμβο όπως τις άλλες. Ελέγχουμε αν είναι άδεια, αν έχει 1 ή παραπάνω από 1 στοιχεία



(Κάνουμε το `tail` και τον επόμενο να δείχνουν στο `node`)

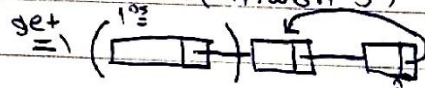
Μετακινούμε το `tail` στο τέλος



Κάνουμε το επόμενο του νέου κόμβου να δείχνει στην αρχή (1 μετά το τέλος) και το επόμενο του `tail` το `node`. Μετακινούμε το `tail`

- Μέθοδος `get()`: Αν είναι άδεια έχουμε `Exception`. Αν έχει ένα στοιχείο δηλ. (το `tail.next` και `tail.next.next` είναι ίσα) τότε κάνει το `tail` και το `tail.nextNode` ίσα με `null` (0 στοιχεία)

Αλλιώς (π.χ είμαστε στην περίπτωση 3)



και έτσι επιτυγχάνεται η λογική διαδο-

χη του πρώτου κόμβου

- Μέθοδος `peek()`: Το `tail` βρίσκεται πάντα στον τελευταίο κόμβο, επομένως για να εμφανίσουμε το πρώτο στοιχείο παίρνουμε το `value` του επόμενου κόμβου του `tail`

- Μέθοδος `printQueue`: Όσο υπάρχουν παραπάνω από 1 στοιχεία εμφανίζουμε κάθε φορά το `value` του `tail.nextNode` δηλαδή την αρχή και μετά μετακινούμε στον επόμενο κόμβο. Στο όταν μείνει 1 στοιχείο το `tail`, το εκτυπώνουμε

- Μέθοδος `size()`: Ιδια με τις προηγούμενες

2) Μέρος Β

Το Β μέρος της εργασίας κάνει αναζήτηση σε ένα λαβύρινθο με σκοπό να βρει την έξοδο.

Εμείς φτιάξαμε μια κλάση `Thiseas` η οποία περιέχει μια μέθοδο που αφαιρεί τα κενά από ένα `string`, μια μέθοδο `Thiseas` που διαβάζει το αρχείο που δίνει ο χρήστης και εξάγει ορισμένες πληροφορίες, μια βοηθητική κλάση `Position`, μια μέθοδο `Solver` και την `main` μας. Αρχικά η μέθοδος `Thiseas` παίρνει σαν όρισμα ένα αρχείο και εμείς σύμφωνα με αυτό φτιάχνουμε δυο πίνακες χαρακτήρων, έναν μονοδιάστατο 4 θέσεων που στις πρώτες δυο θέσεις έχει τον αριθμό των γραμμών και στηλών αντίστοιχα, στην τρίτη την γραμμή που βρίσκεται το Ε και στην τέταρτη την στήλη, και ένα δισδιάστατο που περιέχει το λαβύρινθο. Κάνουμε μερικούς ελέγχους για να δούμε αν τα δεδομένα είναι σωστά και ξεκινάμε την υλοποίηση.

Χρησιμοποιήσαμε μια στοίβα χρησιμοποιώντας `generics` όπου περιέχει στοιχεία της κλάσης `Position`, δηλαδή μιας βοηθητικής κλάσης που μας βοηθάει να διαχειριστούμε τις συντεταγμένες του λαβυρίνθου. Ειδικότερα κάθε φορά που εφόσον ικανοποιούνται οι απαραίτητες συνθήκες υπάρχει γειτονικό κελί (δεξιά, αριστερά, κάτω, πάνω αλλά όχι διαγώνια), το κάνουμε `push` στην στοίβα. Σε περίπτωση που δε μπορούμε να μετακινηθούμε σε επόμενο κελί τότε κάνουμε `pop()` το τελευταίο `Position`, και με την βοήθεια ενός πίνακα `tag` που έχει σαν δείκτη το μέγεθος της στοίβας αποθηκεύει τις κινήσεις της (πχ δεξιά, κάτω, πάνω, αριστερά) και επανέρχεται στο σημείο που ήταν και πριν. Μετα ξαναβλέπω μήπως υπήρχε κάποια άλλη επιλογή μετακίνησης πέρα από την προηγούμενη. Αν πάλι δεν βρούμε κάνουμε επαναληπτικά `pop()` μέχρι να βρούμε. Όταν ικανοποιούνται οι έλεγχοι εξόδου τότε έχουμε την έξοδο, ενώ αν όχι τότε η στοίβα μας έχει αδειάσει (`stack.isEmpty()`) και δεν υπάρχει έξοδος. Ουσιαστικά η στοίβα στην υλοποίηση μας μας δείχνει το μονοπάτι που ακολουθεί το πρόγραμμα μας μέχρι να βρει η όχι την έξοδο, και μας βοηθάει μέσω του μεγέθους της να μπορούμε να κρατάμε τις προηγούμενες κινήσεις υλοποιώντας έτσι το `backtracking`.