

Αναφορά παράδοσης

Παπαθανασίου Αθανασία Μαρία : 3180147

Ερώτημα Α

Η ουρά και η στοίβα του ερωτήματος Α κατασκευάζονται με τη χρήση συνδεδεμένης λίστας μονής σύνδεσης. Τη λίστα μονής σύνδεσης αντιπροσωπεύει η κλάση `List<T>`. Για τη δημιουργία των κόμβων της λίστας χρησιμοποιούμε την κλάση `ListNode<T>`. Η κλάση `ListNode<T>` έχει δύο μεταβλητές στιγμιοτύπου : την `data` τύπου `T`, όπου περιέχει τα δεδομένα ενός κόμβου και την `nextNode` τύπου `ListNode<T>` που αποτελεί μια αναφορά στον επόμενο κόμβο. Η κλάση `ListNode<T>` έχει δύο κατασκευαστές : έναν που δημιουργεί ένα `ListNode` που αναφέρεται σε ένα αντικείμενο και έναν που αρχικοποιεί τις μεταβλητές στιγμιοτύπου. Οι μέθοδοι `getData` και `getNextNode` επιστρέφουν τις μεταβλητές `data` και `nextNode` αντίστοιχα. Η κλάση `List<T>` έχει 3 μεταβλητές στιγμιοτύπου : την `firstNode` που αναφέρεται στον πρώτο κόμβο της λίστας, την `lastNode` που αναφέρεται στον τελευταίο κόμβο της λίστας και την `name` που αναφέρεται στο όνομα της δομής. Η `List<T>` έχει δύο κατασκευαστές: έναν που δημιουργεί μια κενή λίστα με το όνομα `list` και έναν που αρχικοποιεί τις μεταβλητές στιγμιοτύπου. Η κλάση `List<T>` έχει τις ακόλουθες μεθόδους : την `insertAtFront` που δημιουργεί έναν νέο κόμβο και εισάγει σε αυτόν τα στοιχεία που μας δίνονται και εισάγει τον κόμβο στην αρχή της λίστας, την `insertAtBack` που δημιουργεί έναν νέο κόμβο και εισάγει σε αυτόν τα στοιχεία που μας δίνονται και εισάγει τον κόμβο στο τέλος της λίστας, την `removeFromFront` που αφαιρεί το πρώτο στοιχείο της λίστας και προκαλείται `NoSuchElementException` εάν η λίστα είναι άδεια, την `firstItem` που επιστρέφει τα δεδομένα του πρώτου κόμβου, την `removeFromBack` που αφαιρεί το τελευταίο στοιχείο της λίστας και προκαλείται `NoSuchElementException` εάν η λίστα είναι άδεια, την `isEmpty` που επιστρέφει `true` αν η λίστα είναι άδεια, την `printList` που τυπώνει τα στοιχεία της λίστας και την `size` που επιστρέφει το μέγεθος της λίστας. Η κλάση `StringStackImpl<T>` κληρονομεί την κλάση `List<T>` και υλοποιεί την διασύνδεση `StringStack<T>`. Η μέθοδος `push` αντιστοιχεί στην `insertAtFront`, η μέθοδος `pop` στην `removeFromFront`, η `peek` αντιστοιχεί στην `firstItem` και η `printStack` στην `printList`. Οι μέθοδοι `isEmpty` και `size` κληρονομούνται απευθείας από την κλάση `List<T>`. Με αυτόν τον τρόπο κατασκευάσαμε μια στοίβα με τη χρήση λίστας μονής σύνδεσης που παράλληλα υλοποιεί όλες τις μεθόδους της `StringStack<T>`. Αντίστοιχα υλοποιήσαμε την ουρά. Η κλάση `StringQueueImpl<T>` κληρονομεί την `List<T>` και υλοποιεί τη διασύνδεση `StringQueue<T>`. Η μέθοδος `put` αντιστοιχεί στην `insertAtBack`, η μέθοδος `get` στην `removeFromFront`, η μέθοδος `peek` αντιστοιχεί στην `firstItem` και η μέθοδος `printQueue` αντιστοιχεί στην `printList`. Οι μέθοδοι `isEmpty` και `size` κληρονομούνται απευθείας από την κλάση `List<T>`. Με αυτόν τον τρόπο κατασκευάσαμε μια ουρά με τη χρήση λίστας μονής σύνδεσης που παράλληλα υλοποιεί όλες τις μεθόδους της `StringQueue<T>`.

Ερώτημα Γ

Στο ερώτημα Γ κατασκευάσαμε την ουρά χρησιμοποιώντας ένα δείκτη, τον `lastNode` που είναι ο δείκτης του τελευταίου κόμβου. Για να γίνει αυτό χρησιμοποιήσαμε κυκλική λίστα αντί για λίστα μονής σύνδεσης. Η διαφορά είναι ότι ο τελευταίος κόμβος δείχνει στον πρώτο κόμβο και έτσι υλοποιείται η κυκλική λίστα. Η κλάση `CircularList<T>` έχει τρεις μεταβλητές στιγμιοτύπου : `ListNode<T> lastNode`, `String name` και `size`. Στον κατασκευαστή αρχικοποιούμε τον τελευταίο κόμβο της λίστας σε `null` και το μέγεθος της λίστας σε 0. Με τη μέθοδο `insert` εισάγουμε έναν κόμβο που περιέχει το στοιχείο `insertItem` στο τέλος της λίστας. Αν ο τελευταίος κόμβος είναι `null` τότε στη θέση του βάζουμε το νέο στοιχείο και ο τελευταίος κόμβος δείχνει στον εαυτό του. Σε άλλη περίπτωση ο καινούριος κόμβος δείχνει στον πρώτο κόμβο, ο τελευταίος κόμβος δείχνει στον καινούριο και ο νέος κόμβος γίνεται τελευταίος. Η μέθοδος `remove` αφαιρεί το στοιχείο από την αρχή της λίστας και προκαλεί `NoSuchElementException` εάν η λίστα είναι άδεια. Εάν η λίστα περιέχει ένα στοιχείο ο τελευταίος κόμβος γίνεται `null` ενώ σε κάθε άλλη περίπτωση ο τελευταίος κόμβος δείχνει στον δεύτερο κόμβο που πλέον έχει γίνει πρώτος αφού αφαιρούμε τον πρώτο κόμβο από τη λίστα. Στο τέλος επιστρέφουμε τα δεδομένα του πρώτου κόμβου, που είναι ο κόμβος ο οποίος αφαιρέθηκε από τη λίστα και μικραίνουμε κατά 1 το μέγεθος της λίστας. Η μέθοδος `firstItem` επιστρέφει τα δεδομένα του πρώτου κόμβου αν η λίστα δεν είναι άδεια αλλιώς προκαλείται `NoSuchElementException`. Η μέθοδος `isEmpty` επιστρέφει `true` αν ο τελευταίος κόμβος είναι `null` αλλιώς `false`. Η μέθοδος `printList` εκτυπώνει τα στοιχεία της λίστας. Αν η λίστα είναι άδεια εκτυπώνει κατάλληλο μήνυμα, αλλιώς ξεκινάμε από τον πρώτο κόμβο και εκτυπώνουμε τα δεδομένα κάθε κόμβου μέχρι να φτάσουμε στον τελευταίο κόμβο. Τέλος η `size` επιστρέφει το μέγεθος της λίστας. Χρησιμοποιώντας την συγκεκριμένη κυκλική λίστα κατασκευάζουμε την ουρά που χρησιμοποιεί έναν δείκτη, τον τελευταίο. Η κλάση `StringQueueWithOnePointer<T>` κληρονομεί την κλάση `CircularList<T>` και υλοποιεί τη διεπαφή `StringQueue<T>`. Οι μέθοδοι `isEmpty` και `size` κληρονομούνται απευθείας από την υπερκλάση. Η μέθοδος `put` αντιστοιχεί στην `insert`, αφού εισάγουμε στο τέλος της ουράς το στοιχείο που θέλουμε, η μέθοδος `get` αντιστοιχεί στη `remove` αφού αφαιρούμε το παλιότερο στοιχείο της ουράς, η μέθοδος `peek` αντιστοιχεί στην `firstItem`, αφού επιστρέφει το πρώτο στοιχείο της ουράς και η `printQueue` αντιστοιχεί στην `printList` αφού εκτυπώνει τα στοιχεία της ουράς ξεκινώντας από το πρώτο. Η `StringQueueWithOnePointer<T>` υλοποιεί όλες της μεθόδους της διεπαφής `StringQueue<T>` χρησιμοποιώντας έναν μόνο δείκτη.

Ερώτημα Β

Για να διαβάσουμε το αρχείο που περιέχει το λαβύρινθο αποθηκεύουμε το `path` σε μία μεταβλητή τύπου `Path` με τη βοήθεια της συνάρτησης `get` της κλάσης `Paths`. Το `path` που χρειαζόμαστε δίνεται στη γραμμή εντολών οπότε ως όρισμα της `get` χρησιμοποιούμε το `args[0]`. Από αυτό το `path` για να πάρουμε το όνομα του αρχείου, χρησιμοποιούμε την `getFileName` της κλάσης `Path` και αποθηκεύουμε το αποτέλεσμα στην μεταβλητή `fileName`. Έπειτα, δημιουργούμε ένα αντικείμενο τύπου `Scanner` για να μπορούμε να διαβάσουμε το αρχείο. Σε ένα πίνακα `String[]`

dimensions αποθηκεύουμε την πρώτη γραμμή του αρχείου που μας δίνει πληροφορίες για τις διαστάσεις του πίνακα. Στη μεταβλητή rows αποθηκεύουμε το πρώτο στοιχείο του πίνακα dimensions που αντιπροσωπεύει τον αριθμό γραμμών, ενώ στη μεταβλητή columns αποθηκεύουμε το δεύτερο στοιχείο του πίνακα dimensions που αντιπροσωπεύει τον αριθμό στηλών. Στη συνέχεια φτιάχνουμε έναν δισδιάστατο πίνακα χαρακτήρων τον myArray που έχει μέγεθος rows x columns. Δημιουργούμε έναν πίνακα String [] entrance και αποθηκεύουμε σε αυτόν τη δεύτερη γραμμή του αρχείου που μας δίνει πληροφορίες για τις συντεταγμένες της εισόδου (E) στον πίνακα. Αποθηκεύουμε αυτές τις συντεταγμένες στις μεταβλητές entrance_x και entrance_y. Προκειμένου να ελέγξουμε εάν τα δεδομένα εισόδου είναι έγκυρα δηλαδή αν ο πίνακας έχει τον αριθμό στηλών και γραμμών που αναγράφονται στην πρώτη γραμμή και η είσοδος βρίσκεται στις συντεταγμένες που μας δίνονται στη δεύτερη γραμμή ορίζουμε τις μεταβλητές lines και numberOfColumns που μετράνε πόσες γραμμές και στήλες έχει ο πίνακας που μας δόθηκε. Σε ένα πίνακα String[] Line αποθηκεύουμε όλα τα στοιχεία μιας γραμμής του πίνακα και αυξάνουμε το lines κατά 1 όσο διαβάζουμε μία καινούρια γραμμή, ενώ ο αριθμός των στηλών θα ισούται με το μέγεθος του πίνακα line. Έπειτα αποθηκεύουμε στον myArray κάθε στοιχείο του πίνακα line. Για να ελέγξουμε εάν τα δεδομένα εισόδου είναι σωστά χρησιμοποιούμε την ακόλουθη συνθήκη: if (lines==rows && numberOfColumns==columns && myArray[entrance_x][entrance_y]=='E'). Εάν τα δεδομένα που δόθηκαν ήταν σωστά συνεχίζουμε για να βρούμε την έξοδο του λαβυρίνθου εάν υπάρχει αλλιώς εκτυπώνεται κατάλληλο μήνυμα. Για να βρούμε τις πιθανές εξόδους δημιουργούμε έναν πίνακα int[][] exits μεγέθους rows*2+columns*2-5 x 2 αφού μετράμε κάθε άκρη μία φορά και αφαιρούμε την είσοδο. Γεμίζουμε τον πίνακα με τις πιθανές εξόδους δηλαδή τις συντεταγμένες των στοιχείων της πρώτης γραμμής ή στήλης ή της τελευταίας γραμμής ή στήλης που έχουν την τιμή 0. Στη συνέχεια δημιουργούμε τον πίνακα boolean [][]visited που τον αρχικοποιούμε σε false και θα γίνεται true όποτε επισκεπτόμαστε ένα σημείο του λαβυρίνθου. Χρησιμοποιούμε τη στοίβα που κατασκευάσαμε στο μέρος Α προκειμένου να αποθηκεύσουμε το μονοπάτι μέχρι την έξοδο του λαβυρίνθου. Η στοίβα που κατασκευάσαμε είναι τύπου Node , όπου η συγκεκριμένη κλάση αντιπροσωπεύει έναν κόμβο του λαβυρίνθου με 3 μεταβλητές στιγμιοτύπου τις x,y και direction. Στο Node current εισάγουμε έναν νέο κόμβο με συντεταγμένες τις συντεταγμένες εισόδου. Με τη μέθοδο push εισάγουμε στη στοίβα τον τωρινό κόμβο και ορίζουμε μία boolean exit_found η οποία θα γίνει true εάν ο λαβύρινθος έχει κάποια έξοδο. Όσο η στοίβα μας δεν είναι άδεια και δεν έχουμε βρει κάποια έξοδο κάνουμε τα ακόλουθα βήματα : η κορυφή της στοίβας (stack.peek()) γίνεται ο τωρινός κόμβος, αρχικοποιούμε τα direction, x, y με τη βοήθεια των get που έχουμε ορίσει στην κλάση Node. Ορίζουμε μία μεταβλητή found που γίνεται true εάν βρούμε κάποιο σημείο στον πίνακα πάνω, δεξιά, κάτω ή αριστερά που να είναι μηδέν. Στη συνέχεια αφαιρούμε με τη μέθοδο pop το πρώτο στοιχείο της στοίβας και εισάγουμε με την push το current στη στοίβα. Εάν το x και το y του current αντιστοιχούν σε κάποιες από τις πιθανές συντεταγμένες κάποιας εξόδου τότε εκτυπώνουμε ότι βρήκαμε την έξοδο , βάζουμε σε κάποιο Node η την

κορυφή της στοίβας , εκτυπώνουμε τις συντεταγμένες της εξόδου και το `exit_found` γίνεται `true`. Στη συνέχεια κάνουμε 4 διαφορετικά `if` για κάθε κατεύθυνση. Σε κάθε ένα από αυτά ελέγχουμε την τιμή της κατεύθυνσης και την τιμή του `found`. Μέσα σε κάθε `if` αυξάνουμε την τιμή της κατεύθυνσης κατά 1 για να δούμε εάν στην επόμενη τιμή της κατεύθυνσης υπάρχει κάποιο σημείο 0. Έπειτα ελέγχουμε εάν το `x` ή `y` έχουν τιμές στα όρια του πίνακα και εάν οι τιμές του `myArray` στα `x-1`, αν η κατεύθυνση είναι 0 δηλαδή κινούμαστε προς τα επάνω, `y-1` αν η κατεύθυνση είναι 1 δηλαδή κινούμαστε προς τα δεξιά, `x+1`, αν η κατεύθυνση είναι 2 δηλαδή κινούμαστε προς τα κάτω και `y+1` αν η κατεύθυνση είναι 3 δηλαδή κινούμαστε προς τα αριστερά και εάν ο πίνακας `visited` είναι `false` για τις συγκεκριμένες τιμές. Αν όλη αυτή η συνθήκη είναι αληθής τότε βάζουμε σε ένα `Node temp` τις συντεταγμένες που προαναφέρθηκαν, κάνουμε το `visited` στις συντεταγμένες αυτές `true` και με την `push` εισάγουμε στη στοίβα τον κόμβο `temp` και κάνουμε το `found` `true` αφού βρήκαμε κάποιο σημείο του λαβυρίνθου που μπορεί να μας οδηγήσει στην έξοδο. Εάν το `found` παραμείνει `false` πηγαίνουμε πίσω , δηλαδή κάνουμε το `visited` με τις συντεταγμένες του τωρινού κόμβου `true` και αφαιρούμε με την `pop` το πρώτο στοιχείο της στοίβας. Σε κάθε περίπτωση η κατεύθυνση ξαναγίνεται 0 με τη βοήθεια της `set` που ορίζεται στην κλάση `Node`. Έξω από αυτό το `while loop` εάν η στοίβα είναι άδεια σημαίνει ότι δεν βρέθηκε έξοδος οπότε εκτυπώνεται κατάλληλο μήνυμα. Σε περίπτωση που το αρχείο δε βρεθεί προκαλείται `FileNotFoundException` και εκτυπώνεται κατάλληλο μήνυμα.

Σημείωση: έτρεξα το πρόγραμμα του ερωτήματος B στη γραμμή εντολών δίνοντας ολόκληρο το `path` όπως αναφέρεται στις οδηγίες ακολουθούμενο από `/όνομα_αρχείου` οπότε το `path` αποθηκεύεται στο `args[0]`.