

Αν. Καθηγητής Π. Λουρίδας

Τμήμα Διοικητικής Επιστήμης και Τεχνολογίας

Οικονομικό Πανεπιστήμιο Αθηνών

## Κοινωνική Αποστασιοποίηση

Στην εποχή του κορωνοϊού, σημαντικό ρόλο στην αντιμετώπιση της επιδημίας έχει η *κοινωνική αποστασιοποίηση* (social distancing). Αλλάζουμε τις συνήθειές μας και τον τρόπο με τον οποίο συναναστρεφόμαστε με τους συνανθρώπους μας ώστε να ελαχιστοποιήσουμε τις πιθανότητες μετάδοσης του ιού.

Ανάμεσα στους κανόνες που καλούνται οι πολίτες να εφαρμόσουν, κάποιοι σχετίζονται με την ελάχιστη απόσταση που πρέπει να διατηρούν μεταξύ τους. Έτσι, σε διάφορους χώρους πρέπει να λαμβάνεται πρόνοια ώστε οι παρευρισκόμενοι να είναι διασπαρμένοι ώστε να μην πλησιάζουν περισσότερο από την προτεινόμενη απόσταση.

Το πρόβλημα που τίθεται τότε είναι: αν έχουμε ένα συγκεκριμένο χώρο, πόσοι άνθρωποι μπορούν να βρίσκονται ταυτόχρονα μέσα στον χώρο αυτό; Και πού ακριβώς μπορούν να τοποθετηθούν αυτοί οι άνθρωποι;

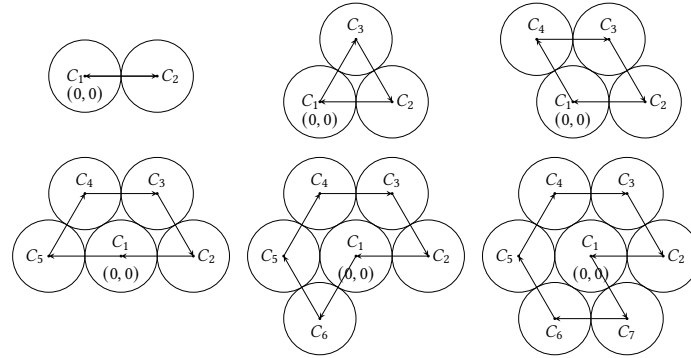
Μπορούμε να αναπαραστήσουμε το κάθε άτομο έναν κύκλο, ο οποίος έχει ακτίνα ίση με την ελάχιστη απόσταση που πρέπει να τηρείται. Τότε το πρόβλημα ανάγεται στην εισαγωγή κύκλων με την επιθυμητή διάμετρο μέσα στο γεωμετρικό σχήμα που περιγράφει τον χώρο που θέλουμε.

Για να βρούμε πού θα τοποθετηθούν αυτοί οι κύκλοι μπορούμε να εργαστούμε ως εξής.

1. Τοποθετούμε έναν κύκλο στο σημείο από το οποίο θέλουμε να ξεκινήσουμε τη διαδικασία της τοποθέτησης.
2. Τοποθετούμε έναν κύκλο εφαπτόμενο στον πρώτο, σημειώνοντας ότι ο ένας έπεται του άλλου.
3. Παρεμβάλλουμε έναν κύκλο εφαπτόμενο στους δύο τελευταίους.
4. Επιστρέφουμε στο βήμα 3.

Στην παρακάτω εικόνα μπορείτε να δείτε την εξέλιξη καθώς εισάγουμε τους πρώτους επτά κύκλους. Εδώ όμως σταματάμε, γιατί δεν μπορούμε να συνεχίσουμε με την παραπάνω μέθοδο. Αν προσπαθήσουμε να παρεμβάλλουμε έναν κύκλο μεταξύ του  $C_1$  και του  $C_7$ , θα πρέπει να φτιάξουμε έναν κύκλο ο οποίος πέφτει ακριβώς πάνω στον  $C_2$ , που έχουμε ήδη φτιάξει.

Μπορούμε όμως να παρατηρήσουμε το εξής. Τα κέντρα των κύκλων σχηματίζουν ένα κλειστό πολύγωνο. Αν θέλουμε να συνεχίσουμε τη διαδικασία, θα πρέπει να βγάλουμε από το πολύγωνο την κορυφή  $C_1$  και να συνδέσουμε απ' ευθείας τις κορυφές



Σχήμα 1: Αρχικές Εισαγωγές

$C_2$  και  $C_7$ . Τότε μπορούμε να παρεμβάλουμε έναν εφαπτόμενο κύκλο στους  $C_2$  και  $C_7$ , όπως φαίνεται στο πρώτο σχήμα της εικόνας που ακολουθεί.

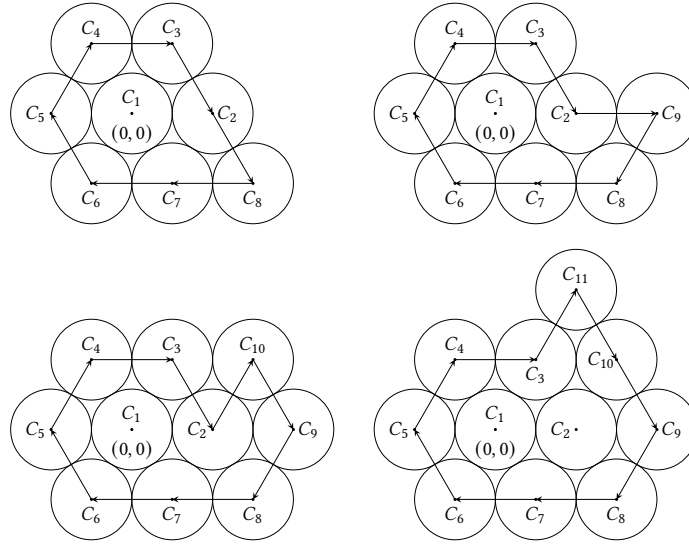
Αυτό λοιπόν μας δίνει μια ιδέα. Ονομάζουμε τους κύκλους στην περιφέρεια του σχήματος, πλάι στους οποίους μπορούμε να προσάψουμε εφαπτόμενους κύκλους, *μέτωπο*. Για να προσθέσουμε λοιπόν κύκλους, θα εργαζόμαστε ως εξής.

1. Εισάγουμε τους δύο πρώτους κύκλους (αυτοί αποτελούν ένα τετριμμένο μέτωπο).
2. Εντοπίζουμε τον κύκλο στο μέτωπο που είναι πιο κοντά στο σημείο εκκίνησης. Έστω ότι ο κύκλος αυτός είναι ο κύκλος  $C_m$ .
3. Δοκιμάζουμε έναν κύκλο ανάμεσα στον  $C_m$  και σε αυτόν που τον ακολουθεί στο μέτωπο,  $C_n$ . Έστω ότι ο δοκιμαστικός αυτός κύκλος είναι ο  $C_i$ .
4. Αν ο  $C_i$  δεν τέμνει κανέναν κύκλο του μετώπου, τότε τον εισάγουμε και επιστρέφουμε στο βήμα 2.
5. Διαφορετικά, αφαιρούμε από το μέτωπο τους κύκλους που χρειάζεται και επιστρέφουμε στο βήμα 2.

Με τον τρόπο αυτό βλέπουμε ότι εισάγουμε τους κύκλους  $C_9$  και  $C_{10}$  χωρίς πρόβλημα. Μετά ο κοντινότερος στην εκκίνηση κύκλος του μετώπου είναι ο  $C_2$  που τον ακολουθεί ο  $C_{10}$ . Αν δοκιμάσουμε να εισάγουμε κύκλο που να εφάπτεται στους  $C_2$  και  $C_{10}$ , θα δούμε ότι αυτός πέφτει πάνω (άρα τέμνει) τον  $C_3$ . Ακολουθούμε το βήμα 5, αφαιρούμε τον  $C_2$  από το μέτωπο άρα ο επόμενος του  $C_3$  στο μέτωπο είναι ο  $C_{10}$ . Επιστρέφοντας στο βήμα 2 βρίσκουμε ότι ο κοντινότερος κύκλος του μετώπου στην εκκίνηση είναι πλέον ο  $C_3$ , οπότε προσθέτουμε τον  $C_{11}$ .

Ο αλγόριθμος που περιγράψαμε δεν είναι πλήρης, γιατί το βήμα 5 είναι ασαφές. Δεν έχουμε ορίσει ακριβώς ποιοι είναι οι κύκλοι οι οποίοι πρέπει να αφαιρέσουμε από το μέτωπο.

Αν επιστρέψουμε στο παράδειγμά μας, είδαμε ότι αφού ο κύκλος που δοκιμάζουμε



Σχήμα 2: Συνέχεια Εισαγωγών

να βάλουμε εφαπτόμενο στους  $C_2$  και  $C_{10}$  τέμνεται με τον  $C_3$ , αφαιρέσαμε τον  $C_2$  από το μέτωπο. Γενικότερα, αν ο κύκλος  $C_i$  που δοκιμάζουμε να βάλουμε εφαπτόμενο στους  $C_m$  και  $C_n$  τέμνεται με έναν κύκλο  $C_j$  που προηγείται του  $C_m$ , αφαιρούμε από το μέτωπο τους κύκλους από τον επόμενο του  $C_j$  μέχρι τον προηγούμενο του  $C_n$ .

Υπάρχει και άλλο ενδεχόμενο, ο  $C_i$  που δοκιμάζουμε να βάλουμε εφαπτόμενο στους  $C_m$  και  $C_n$  να τέμνεται με έναν κύκλο  $C_j$  που έπεται του  $C_n$ , αφαιρούμε από το μέτωπο τους κύκλους από τον επόμενο του  $C_m$  μέχρι τον προηγούμενο του  $C_j$ .

Ο αλγόριθμός μας τότε μετασχηματίζεται ως εξής:

1. Εισάγουμε τους δύο πρώτους κύκλους (αυτοί αποτελούν ένα τετριμμένο μέτωπο).
2. Εντοπίζουμε τον κύκλο στο μέτωπο που είναι πιο κοντά στο σημείο εκκίνησης. Έστω ότι ο κύκλος αυτός είναι ο κύκλος  $C_m$ .
3. Δοκιμάζουμε έναν κύκλο ανάμεσα στον  $C_m$  και σε αυτόν που τον ακολουθεί στο μέτωπο,  $C_n$ . Έστω ότι ο δοκιμαστικός αυτός κύκλος είναι ο  $C_i$ .
4. Αν ο  $C_i$  δεν τέμνει κανέναν κύκλο του μετώπου, τότε τον εισάγουμε στο μέτωπο και επιστρέφουμε στο βήμα 2.
5. Διαφορετικά:
  - Αν ο κύκλος  $C_i$  που δοκιμάζουμε να βάλουμε εφαπτόμενο στους  $C_m$  και  $C_n$  τέμνεται με έναν κύκλο  $C_j$  που προηγείται του  $C_m$ , αφαιρούμε από το μέτωπο τους κύκλους από τον επόμενο του  $C_j$  μέχρι τον προηγούμενο του  $C_n$ , θέτουμε τον  $C_m$  να είναι ο  $C_j$ , και επιστρέφουμε στο βήμα 3.

- Αν ο κύκλος  $C_i$  που δοκιμάζουμε να βάλουμε εφαπτόμενο στους  $C_m$  και  $C_n$  τέμνεται με έναν κύκλο  $C_j$  που έπεται του  $C_n$ , αφαιρούμε από το μέτωπο τους κύκλους από τον επόμενο του  $C_m$  μέχρι τον προηγούμενο του  $C_j$  και επιστρέφουμε στο βήμα 3.

Ο αλγόριθμός μας τώρα δουλεύει και θα γεμίζει το χώρο, ξεκινώντας από το σημείο εκκίνησης. Δεν ελέγχει όμως πού πρέπει να σταματά η προσθήκη κύκλων επειδή έχουμε συναντήσει κάποιο όριο του χώρου που θέλουμε να γεμίσουμε. Για να το επιτύχουμε και αυτό, πρέπει να κάνουμε ακόμα μια προσαρμογή στον αλγόριθμό μας για να συμπεριλάβουμε τον σχετικό έλεγχο. Στη νέα εκδοχή του αλγορίθμου θα σημειώνουμε τους κύκλους του μετώπου που είναι ζωντανοί, δηλαδή αυτοί στους οποίους μπορούμε να προσθέσουμε εφαπτόμενο κύκλο χωρίς να φτάσουμε στα όρια του σχήματός μας. Κάθε κύκλος που μπαίνει στο μέτωπο είναι κατ' αρχήν ζωντανός.

1. Εισάγουμε τους δύο πρώτους κύκλους (αυτοί αποτελούν ένα τετριμμένο μέτωπο).
2. Εντοπίζουμε τον ζωντανό κύκλο στο μέτωπο που είναι πιο κοντά στο σημείο εκκίνησης. Έστω ότι ο κύκλος αυτός είναι ο κύκλος  $C_m$ .
3. Δοκιμάζουμε έναν κύκλο ανάμεσα στον  $C_m$  και σε αυτόν που τον ακολουθεί στο μέτωπο,  $C_n$ . Έστω ότι ο δοκιμαστικός αυτός κύκλος είναι ο  $C_i$ .
4. Αν ο  $C_i$  τέμνει κάποιον κύκλο του μετώπου:
  - Αν ο κύκλος  $C_i$  που δοκιμάζουμε να βάλουμε εφαπτόμενο στους  $C_m$  και  $C_n$  τέμνεται με έναν κύκλο  $C_j$  που προηγείται του  $C_m$ , αφαιρούμε από το μέτωπο τους κύκλους από τον επόμενο του  $C_j$  μέχρι τον προηγούμενο του  $C_n$ , θέτουμε τον  $C_m$  να είναι ο  $C_j$ , και επιστρέφουμε στο βήμα 3.
  - Αν ο κύκλος  $C_i$  που δοκιμάζουμε να βάλουμε εφαπτόμενο στους  $C_m$  και  $C_n$  τέμνεται με έναν κύκλο  $C_j$  που έπεται του  $C_n$ , αφαιρούμε από το μέτωπο τους κύκλους από τον επόμενο του  $C_m$  μέχρι τον προηγούμενο του  $C_j$  και επιστρέφουμε στο βήμα 3.
5. Στο σημείο αυτό έχουμε βρεί έναν κύκλο  $C_i$  που δεν τέμνει κύκλο του μετώπου. Ελέγχουμε λοιπόν αν τέμνει τα όρια του σχήματός μας. Αν ναι, τότε αλλάζουμε τον κύκλο  $C_m$  από ζωντανό σε πεθαμένο και επιστρέφουμε στο βήμα 2. Αλλιώς, εισάγουμε τον  $C_i$  στο μέτωπο και επιστρέφουμε στο βήμα 2.

Η διαδικασία των βημάτων 2–5 επαναλαμβάνεται μέχρι να προσθέσουμε τον επιθυμητό αριθμών κύκλων ή να μην μπορούμε να προσθέσουμε άλλους κύκλους στο σχήμα, γιατί δεν έχει μείνει κανένας ζωντανός.

### Εύρεση Εφαπτόμενου Κύκλου

Αν έχουμε δύο κύκλους  $C_m$  και  $C_n$  και θέλουμε να βρούμε έναν τρίτο κύκλο  $C_k$  ακτίνας  $r$  που να εφάπτεται σε αυτούς τους δύο, εργαζόμαστε ως ακολούθως:

- Υπολογίζουμε την οριζόντια απόσταση  $d_x$  και την κάθετη απόσταση  $d_y$  των κέντρων των δύο κύκλων  $C_m$  και  $C_n$ . Αν  $(m_x, m_y)$  είναι το κέντρο του  $C_m$  και

$(n_x, n_y)$  είναι το κέντρο του  $C_n$ , έχουμε:

$$d_x = n_x - m_x$$

$$d_y = n_y - m_y$$

- Υπολογίζουμε την απόσταση μεταξύ των κέντρων των δύο κύκλων  $C_m$  και  $C_n$ :

$$d = \sqrt{d_x^2 + d_y^2}$$

- Αν  $r_m$  είναι η ακτίνα του  $C_m$  και  $r_n$  είναι η ακτίνα του  $c_n$ , υπολογίζουμε τις τιμές:

$$r_1 = r_m + r$$

$$r_2 = r_n + r$$

- Υπολογίζουμε τα:

$$\lambda = \frac{r_1^2 - r_2^2 + d^2}{2d^2}$$

$$\varepsilon = \sqrt{\frac{r_1^2}{d^2} - \lambda^2}$$

- Το κέντρο  $(k_x, k_y)$  του κύκλου  $C_k$  έχει τις συντεταγμένες:

$$k_x = m_x + \lambda d_x \mp \varepsilon d_y$$

$$k_y = m_y + \lambda d_y \pm \varepsilon d_x$$

- Παρατηρούμε ότι υπάρχουν δύο κέντρα. Εμείς θα χρησιμοποιούμε το πρώτο από αυτά (δηλαδή το  $-\varepsilon d_y$  στο  $k_x$  και το  $+\varepsilon d_x$  στο  $k_y$ ). Τότε οι κύκλοι θα προστίθενται στο μέτωπο με φορά αντίθετη των δεικτών του ρολογιού, όπως στα παραδείγματά μας.

### Απόσταση Κύκλου από Ευθύγραμμο Τμήμα

Αν έχουμε ένα ευθύγραμμο τμήμα μεταξύ των σημείων  $(u, v)$ , τότε για να βρούμε την απόσταση ενός κύκλου από αυτό εκτελούμε τους παρακάτω υπολογισμούς:

- Υπολογίζουμε το τετράγωνο της απόστασης μεταξύ των δύο σημείων:

$$l_2 = (u_x - v_x)^2 + (u_y - v_y)^2$$

- Αν αυτή η απόσταση είναι ίση με το μηδέν, τότε τα δύο άκρα του ευθύγραμμου τμήματος συμπίπτουν οπότε η απόσταση του κύκλου είναι απλώς:

$$d = \sqrt{(u_x - c_x)^2 + (u_y - c_y)^2}$$

- Διαφορετικά, υπολογίζουμε το:

$$t = \frac{(c_x - u_x)(v_x - u_x) + (c_y - u_y)(v_y - u_y)}{l_2}$$

- Εξασφαλίζουμε ότι το  $t$  είναι μεταξύ 0 και 1:

$$t = \max(0, \min(1, t))$$

- Βρίσκουμε τη προβολή  $p$  του κέντρου του κύκλου πάνω στο ευθύγραμμο τμήμα:

$$p_x = u_x + t(v_x - u_x)$$

$$p_y = u_y + t(v_y - u_y)$$

- Η απόσταση είναι:

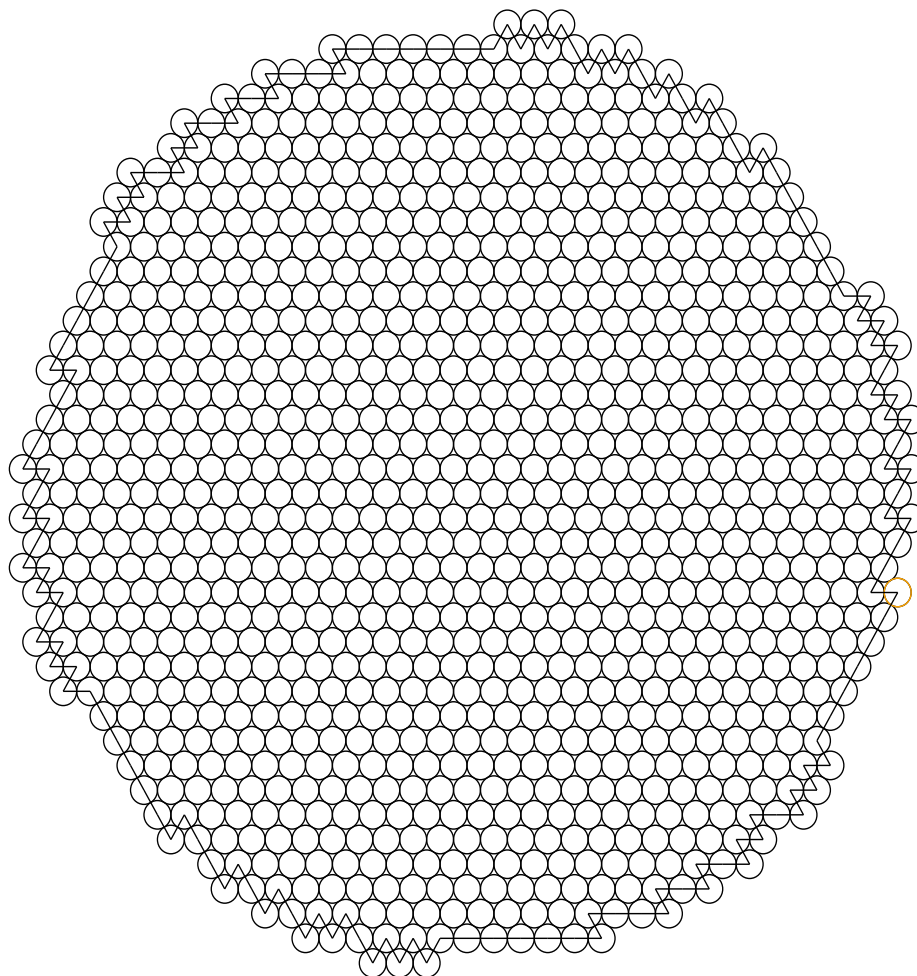
$$d = \sqrt{(p_x - c_x)^2 + (p_y - c_y)^2}$$

## Απαιτήσεις Προγράμματος

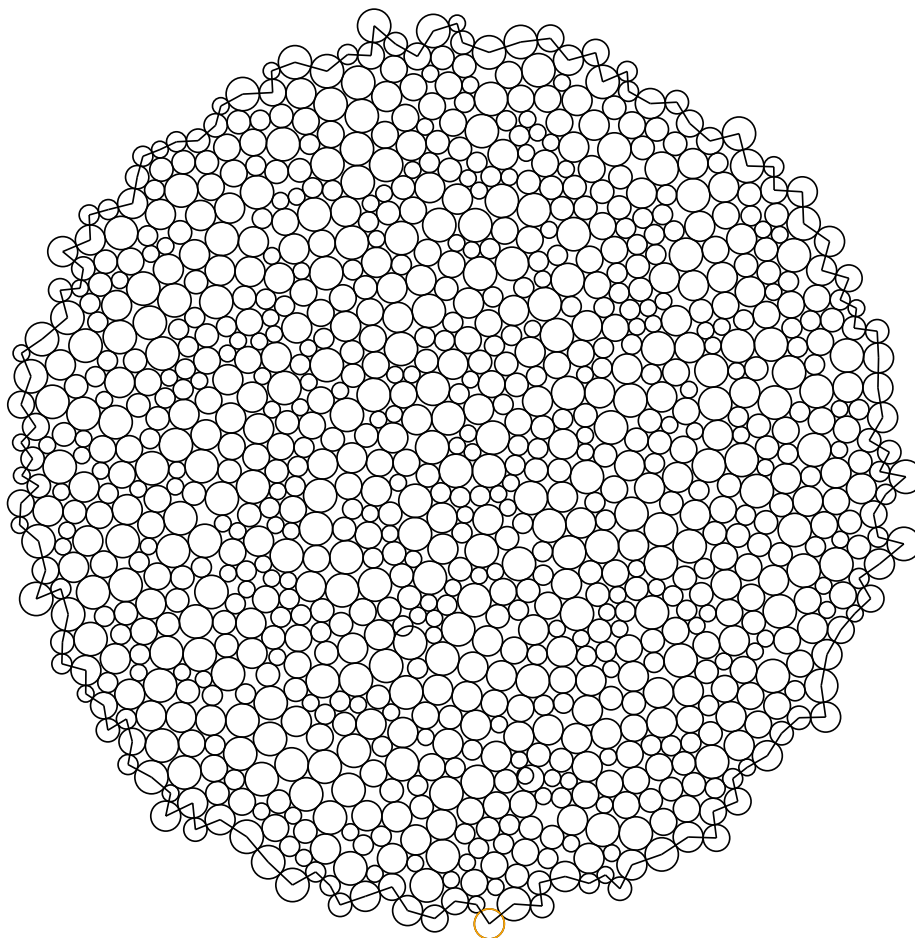
Κάθε φοιτητής θα εργαστεί σε αποθετήριο στο GitHub. Για να αξιολογηθεί μια εργασία θα πρέπει να πληροί τις παρακάτω προϋποθέσεις:

- Για την υποβολή της εργασίας θα χρησιμοποιηθεί το ιδιωτικό αποθετήριο του φοιτητή που δημιουργήθηκε για τις ανάγκες του μαθήματος και του έχει αποδοθεί. Το αποθετήριο αυτό έχει όνομα του τύπου `username-algo-assignments`, όπου `username` είναι το όνομα του φοιτητή στο GitHub. Για παράδειγμα, το σχετικό αποθετήριο του διδάσκοντα θα ονομαζόταν `louridas-algo-assignments` και θα ήταν προσβάσιμο στο <https://github.com/dmst-algorithms-course/louridas-algo-assignments>. Τυχόν άλλα αποθετήρια απλώς θα αγνοηθούν.
- Μέσα στο αποθετήριο αυτό θα πρέπει να δημιουργηθεί ένας κατάλογος `assignment-2020-3`.
- Μέσα στον παραπάνω κατάλογο το πρόγραμμα θα πρέπει να αποθηκευτεί με το όνομα `social_distancing.py`.
- Δεν επιτρέπεται η χρήση έτοιμων βιβλιοθηκών γράφων ή τυχόν έτοιμων υλοποιήσεων των αλγορίθμων, ή τμημάτων αυτών, εκτός αν αναφέρεται ρητά ότι επιτρέπεται.
- Επιτρέπεται η χρήση δομών δεδομένων της Python όπως στοίβες, λεξικά, σύνολα, κ.λπ.
- Επιτρέπεται η χρήση της βιβλιοθήκης `math`.
- Επιτρέπεται η χρήση της βιβλιοθήκης `argparse` ή της βιβλιοθήκης `sys` (συγκεκριμένα, της λίστας `sys.argv`) προκειμένου να διαβάσει το πρόγραμμα τις παραμέτρους εισόδου.
- Το πρόγραμμα θα πρέπει να είναι γραμμένο σε Python 3.

### Παραδείγματα

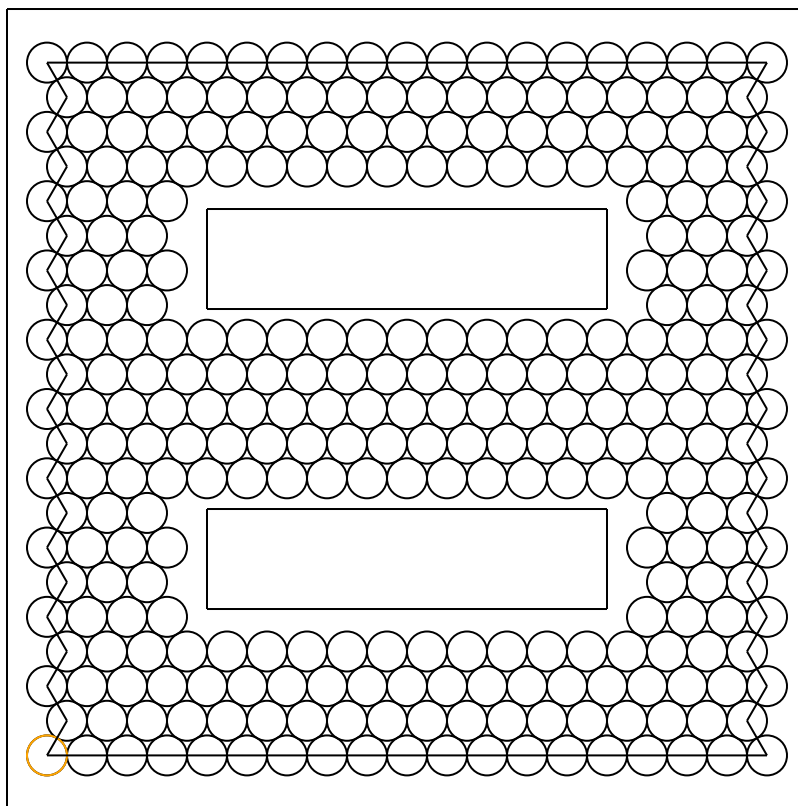


Σχήμα 3: Παράδειγμα με 1000 Ίσους Κύκλους

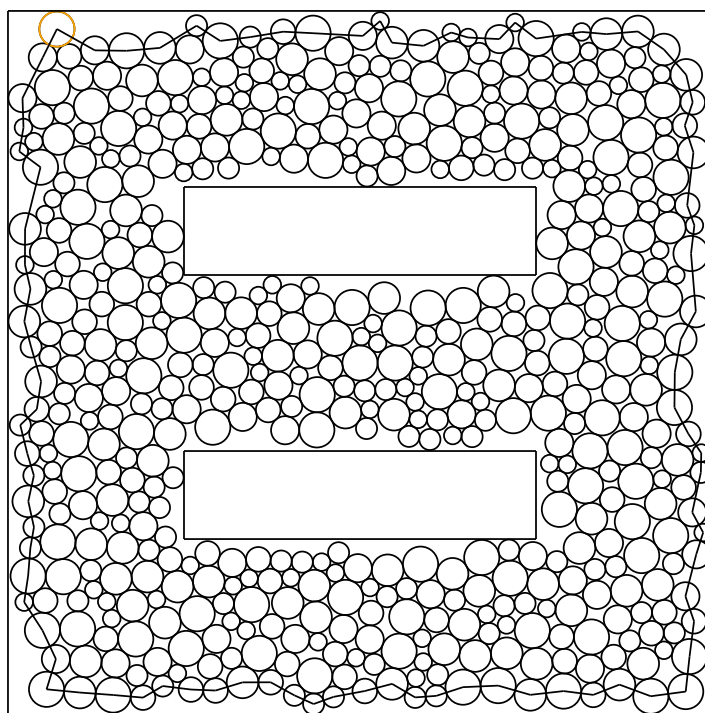


Σχήμα 4: Παράδειγμα με 1000 Τυχαίους Κύκλους





Σχήμα 5: Παράδειγμα με Περιγεγραμμένους Ίσους Κύκλους



Σχήμα 6: Παράδειγμα με Περιγεγραμμένους Τυχαίους Κύκλους