

## Σύμπλοκα από $R$ -modules

Θα ξεκινήσουμε με ένα παράδειγμα από την γραμμική άλγεβρα. Καταρχήν να θυμηθούμε ότι αν  $k$  είναι ένα σώμα, τότε τα  $R$ -modules είναι οι  $k$ -διανυσματικοί χώροι. Το ερώτημα που θα μας απασχολήσει έχει να κάνει με τον πυρήνα μίας γραμμικής συνάρτησης  $f$  ανάμεσα σε δύο  $k$ -διανυσματικούς χώρους  $f : V \rightarrow W$ . Έστω ότι ο πίνακας που αντιστοιχεί στην  $f$  είναι ο  $A$  και ότι για κάποιο άλλο πίνακα  $B$  ισχύει η σχέση  $AB = 0$ . Με άλλα λόγια, αν  $g : U \rightarrow V$  είναι η γραμμική συνάρτηση που αντιστοιχεί στον πίνακα  $B$ , τότε  $fg = 0$ ,  $\text{Im } g \subset \text{Ker } f$ , και οι στήλες του  $B$  μας δίνουν τις συντεταγμένες στοιχείων που ανήκουν στον πυρήνα της  $f$ . Η ερώτηση μας είναι πότε τα στοιχεία αυτά παράγουν τον πυρήνα. Για τους διανυσματικούς χώρους δεν είναι δύσκολο να δώσουμε την απάντηση. Ο πυρήνας της  $f$  έχει διάσταση ίση με  $\dim V - \text{rank } f = \dim V - \text{rank } A$ . Η εικόνα της  $g$  είναι υποχώρος του  $V$ , με διάσταση ίση με  $\text{rank } B$  και είναι ίσος με τον πυρήνα όταν οι διαστάσεις τους είναι ίσες:  $\text{rank } B = \dim V - \text{rank } A$ . Ο αριθμός  $d = \dim V - \text{rank } B - \text{rank } A$  υπολογίζει την ατέλεια, το πόσο μακριά είναι η εικόνα του  $B$  από τον πυρήνα του  $A$ . Έχουμε δηλαδή το σύμπλοκο  $U \xrightarrow{g} V \xrightarrow{f} W$  και  $d$  είναι η διάσταση του module της ομολογίας

$$H = \ker f / \text{Im}(g).$$

**Ορισμός 0.1.** Ένα αλυσιδωτό σύμπλοκο,  $(C_\bullet, d_\bullet)$ , (chain complex), από  $R$ -modules είναι μία οικογένεια  $\{C_n, d_n\}$  από  $R$ -modules μαζί με ομομορφισμούς  $d_n : C_n \rightarrow C_{n-1}$ , έτσι ώστε η σύνθεση  $d_{n-1}d_n = 0$ . Οι ομομορφισμοί  $d_n$  λέγονται **διαφορικά**, (**διφωρεντιαλς**). Ο πυρήνας του  $d_n$  συμβολίζεται με  $Z_n = Z_n(C)$  και λέγεται το module των  $n$ -κύκλων. Η εικόνα του  $d_{n+1}$  συμβολίζεται με  $B_n = B_n(C)$  και λέγεται το module των  $n$ -ορίων. Το  $n$ -module της ομολογίας του  $C$  είναι το module  $H_n(C) = Z_n/B_n$ . Το σύμπλοκο  $C_\bullet$  λέγεται **ακριβές**, (exact), η **ακυκλικό**, (acyclic) αν  $H_n(C_\bullet) = 0$  για κάθε  $n$ .

Για παράδειγμα  $\dots \xrightarrow{d_n} \mathbb{Z}_8 \xrightarrow{d_1} \mathbb{Z}_8 \xrightarrow{d_0} 0$  είναι ένα σύμπλοκο όπου ο ομομορφισμός  $d_n : x \mapsto 4x$ . Οι  $n$  κύκλοι είναι το υπο-module  $\langle 2 \rangle$  του  $\mathbb{Z}_8$  ενώ τα όρια είναι το υπο-module  $\langle 4 \rangle$ . Έπεται ότι το module  $H_n(C) \simeq \mathbb{Z}_2$ ,  $n \geq 1$ ,  $H_0 \simeq \mathbb{Z}_4$ ,  $H_{-n} = 0$ ,  $n \leq -1$ .

Αν περικόψουμε το σύμπλοκο  $C_\bullet$  θα πάρουμε ένα καινούριο σύμπλοκο. Το ίδιο και με τη μεταφορά: ορίζουμε ένα καινούριο σύμπλοκο θέτοντας  $C[p]_n = C_{n+p}$ .

Θα μπορούσε ακόμα κανείς να θεωρήσει τη κατηγορία των συμπλόκων,  $\mathbf{Ch}(\mathbf{R-mod})$ . Τα αντικείμενα στην  $\mathbf{Ch}(\mathbf{R-mod})$  είναι σύμπλοκα  $R$ -modules. Οι μορφοισμοί λέγονται **αλυσιδωτές απεικονίσεις**, (chain maps). Αν  $(C_\bullet, d_\bullet)$  και  $(D_\bullet, d'_\bullet)$  είναι δύο σύμπλοκα τότε ο μορφοισμός  $u : C_\bullet \rightarrow D_\bullet$  είναι μία οικογένεια μορφοισμών  $u_n : C_n \rightarrow D_n$  έτσι ώστε το διάγραμμα να είναι αντιμεταθετικό:

$$\begin{array}{ccccc} C_{n+1} & \xrightarrow{d_{n+1}} & C_n & \xrightarrow{d_n} & C_{n-1} \\ u_{n+1} \downarrow & & \downarrow u_n & & \downarrow u_{n-1} \\ D_{n+1} & \xrightarrow{d'_{n+1}} & D_n & \xrightarrow{d'_n} & D_{n-1} \end{array}$$

Το άθροισμα δύο αλυσιδωτών απεικονίσεων είναι αλυσιδωτή απεικόνιση, έτσι η  $\mathbf{Ch}(\mathbf{R-mod})$  έχει ευθέα γινόμενα και αθροίσματα ενώ το αρχικό και το τελικό αντικείμενο της  $\mathbf{Ch}(\mathbf{R-mod})$  είναι το μηδενικό σύμπλοκο. Ένας μορφοισμός  $u : C_\bullet \rightarrow D_\bullet$

παράγει ομομορφισμούς  $R$ -modules  $H_n(C) \rightarrow H_n(D)$ , (γιατί;). Ο μορφοισμός  $u : C_\bullet \rightarrow D_\bullet$  λέγεται **ημι-ισομορφισμός**, (quasi-isomorphism), αν οι ομομορφισμοί  $H_n(C) \rightarrow H_n(D)$  είναι ισομορφισμοί. Για παράδειγμα,  $0 : 0 \rightarrow C_\bullet$  είναι ημι-ισομορφισμός εάν και μόνο εάν  $C_\bullet$  είναι ακριβές.

Αλλάζοντας τις φορές των μορφοισμών έχουμε την έννοια του **συναλυσιδωτού** συμπλόκου  $(C_\bullet, d)$ . Έτσι έχουμε  $\dots \rightarrow C^{n-1} \xrightarrow{d^{n-1}} C^n \xrightarrow{d^n} C^{n+1} \rightarrow \dots$ , και  $d^{n+1}d^n = 0$ . Εδώ  $Z^n(C_\bullet) = \text{Ker } d^n$  και  $B^n(C_\bullet) = \text{Im } d^{n-1}$ , ενώ  $H^n(C_\bullet) = Z^n(C_\bullet)/B^n(C_\bullet)$  είναι το module της **συνολογίας**. Αν  $C_\bullet$  είναι ένα αλυσιδωτό σύμπλοκο τότε μπορούμε να ορίσουμε ένα συναλυσιδωτό σύμπλοκο  $C'$ , θέτοντας  $C^n = C_{-n}$ . Λέμε ότι το  $C_\bullet$  έχει άνω (αντίστοιχα κάτω) φράγμα, αν  $C_n = 0$  για  $n > b$ , (αντίστοιχα για  $n < a$ ).

Θα αναφέρουμε ένα σημαντικό παράδειγμα συμπλόκου που σημάδεψε την ιστορία της ομολογικής άλγεβρας. Έστω  $\Delta_k$  το  $k$ -διάστατο τυπικό (standard) προσανατολισμένο πλέγμα (simplex). Έτσι το  $\Delta_0$  είναι ένα σημείο, το  $\Delta_1$  είναι ένα ευθύγραμμο τμήμα, το  $\Delta_2$  είναι το τρίγωνο και ούτω καθεξής. Δηλαδή  $\Delta_k = \{(t_1, \dots, t_k) : t_i \geq 0, \sum t_i \leq 1\} \subset \mathbb{R}^k$ . Οι κορυφές του  $\Delta_k$  είναι τα σημεία  $v_0, v_1, \dots, v_k$  όπου  $v_0$  είναι η αρχή των αξόνων,  $v_i$  έχει τη τιμή 1 στην  $i$  συντεταγμένη και 0 στις υπόλοιπες. Ο προσανατολισμός του  $\Delta_k$  δίνεται από  $v_0 < v_1 < \dots < v_k$  και θα συμβολίζουμε  $\Delta_k = [v_0, v_1, \dots, v_k]$ . Έστω τώρα  $X$  ένας τοπολογικός χώρος. Ένα  $k$ -πλέγμα στο  $X$  είναι μία συνεχής συνάρτηση  $\sigma : \Delta_k \rightarrow X$ . Θεωρούμε το σύνολο  $S_k(X)$  που είναι η ελεύθερη αβελιανή ομάδα με βάση όλα τα  $k$ -πλέγματα στο  $X$ , και θέτουμε  $S_{-1}(X) = 0$ . Συγκεκριμένα έχουμε ότι  $S_0(X)$  είναι η ομάδα όλων των τυπικών γραμμικών συνδυασμών στοιχείων του  $X$ ,  $S_1(X)$  είναι η ομάδα όλων των τυπικών γραμμικών συνδυασμών καμπύλων στο  $X$ . Κάθε συνάρτηση  $\sigma : \Delta_k \rightarrow X$  ορίζει  $k+1$  συναρτήσεις  $\Delta_{k-1} \rightarrow X$  μιάς και  $\Delta_k$  έχει  $k+1$  όψεις. Για παράδειγμα αν  $\sigma : \Delta_2 \rightarrow X$  έχουμε  $\sigma_1 : t \mapsto \sigma((0, t, 1))$ ,  $\sigma_2 : t \mapsto \sigma((t, 0, 1))$  και  $\sigma_3 : t \mapsto \sigma((t, 1-t, 0))$ . Το εναλλασσόμενο άθροισμα αυτών των συναρτήσεων ορίζει έναν ομομορφισμό  $\delta_k : S_k(X) \rightarrow S_{k-1}(X)$ . Έχουμε λοιπόν το **ιδιάζον**, (singular) σύμπλοκο του  $X$ :

$$C_\bullet : \dots \rightarrow S_2(X) \rightarrow S_1(X) \rightarrow S_0(X) \rightarrow 0$$

και το ιδιάζον  $n$ -module της ομολογίας του  $X$ ,  $H_n(X)$ . Παρατηρούμε ότι κάθε κλειστή καμπύλη στο  $Q$ , ( $\sigma : \Delta_1 \rightarrow X$ ,  $\sigma(0) = \sigma(1)$ ), μας δίνει ένα στοιχείο του  $Z_1(C_\bullet)$ :  $\delta(\sigma) = \sigma(0) - \sigma(1)$ . Έτσι το module της ομολογίας κατά κάποιο τρόπο μετράει πόσες τρύπες έχει ο χώρος  $X$ . Αναφέρουμε ότι  $H_m(\mathbb{R}^n) = 0$  αν  $m > 0$  και  $\mathbb{Z}$  για  $m = 0$ .

Στή συνέχεια θα ορίσουμε τα αλυσιδωτά σύμπλοκα στη κατηγορία **Ch(R-mod)**. Θα τα ονομάσουμε **διπλά**, (double) σύμπλοκα. Ένα διπλό σύμπλοκο  $(C_{\bullet, \bullet}, d_\bullet)$  είναι μία συλλογή από  $R$ -modules,  $C_{p,q}$  με οριζόντιους και κάθετους μορφοισμούς:

$$d^h : C_{p,q} \rightarrow C_{p-1,q}, \quad d^v : C_{p,q} \rightarrow C_{p,q-1}$$

έτσι ώστε  $d^h \circ d^h = 0$ ,  $d^v \circ d^v = 0$ , και έτσι ώστε να ισχύει η αναντιμεταθετικότητα (anticommutativity) των αντίστοιχων τετραγώνων:  $d^v \circ d^h + d^h \circ d^v = 0$ .

$$\begin{array}{ccccc}
C_{p-1,q+1} & \xleftarrow{d^h} & C_{p,q+1} & \xleftarrow{\quad} & C_{p+1,q} \\
\downarrow d^v & & \downarrow d^v & & \downarrow \\
C_{p-1,q} & \xleftarrow{d^h} & C_{p,q} & \xleftarrow{\quad} & C_{p+1,q} \\
\downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\
C_{p-1,q-1} & \xleftarrow{\quad} & C_{p,q-1} & \xleftarrow{\quad} & C_{p+1,q-1}
\end{array}$$

Κάθε στήλη και κάθε γραμμή του διπλού σύμπλοκου είναι αλυσιδωτό σύμπλοκο. Παραδείγματα τέτοιων διπλών συμπλόκων θα δούμε όταν πάρουμε προβολικές (η εμβολικές) επιλύσεις των modules  $M$  και  $N$  στο ταυσιτικό γινόμενο  $M \otimes N$ . Θα λέμε ότι το διπλό σύμπλοκο είναι **φραγμένο**, αν το  $C_\bullet$  έχει μόνο πεπερασμένο αριθμό μη μηδενικών όρων σε κάθε διαγώνιο  $p+q = n$ , παραδείγματος χάρι όταν το  $C_\bullet$  έχει όρους μόνο στο πρώτο τεταρτημόριο του επιπέδου. Ο οριζόντιος μορφισμός  $d^v(p, *)$  δεν είναι μορφισμός στη κατηγορία  $\mathbf{Ch}(\mathbf{R}\text{-mod})$ . Όμως χρειαζόμαστε την αναντιμεταθετικότητα για να ορίσουμε ένα καινούριο σύμπλοκο, το ολικό σύμπλοκο  $(\mathbf{Tot}^\square(C), d)$ . Εδώ έχουμε ότι  $\mathbf{Tot}^\square(C)_n = \prod_{p+q=n} C_{p,q}$  ενώ το διαφορικό  $d : \mathbf{Tot}^\square(C)_n \rightarrow \mathbf{Tot}^\square(C)_{n-1}$  στέλνει το στοιχείο  $c_{p,q}$  στο άθροισμα  $d^v(c_{p,q}) + d^h(c_{p,q})$ . (Να ελέγξετε ότι το  $\mathbf{Tot}^\square(C)$  είναι σύμπλοκο!). Αντίστοιχα έχουμε και τον ορισμό του ολικού συμπλόκου  $(\mathbf{Tot}^\oplus(C), d)$ . Όταν το διπλό σύμπλοκο είναι φραγμένο, οι δύο αυτές έννοιες συμπίπτουν.

Τέλος αναφέρουμε το **Λήμμα του Φιδιού**, (Snake Lemma) και το θεώρημα της **μακριάς ακριβής ακολουθίας της ομολογίας**, (long exact sequence in homology), και θα εισάγουμε τη τεχνική του **κυνηγητού του διαγράμματος** (diagram chasing) για την απόδειξή τους.

**Λήμμα 0.2.** (Λήμμα του Φιδιού) Έστω ότι έχουμε το αντιμεταθετικό διάγραμμα:

$$\begin{array}{ccccccc}
A & \xrightarrow{\alpha} & B & \xrightarrow{\beta} & C & \longrightarrow & 0 \\
| & & | & & | & & \\
f \downarrow & & g \downarrow & & h \downarrow & & \\
0 & \longrightarrow & A' & \xrightarrow{\alpha'} & B' & \xrightarrow{\beta'} & C' \longrightarrow
\end{array}$$

Αν οι γραμμές είναι ακριβείς, τότε έχουμε την ακριβή ακολουθία

$$\text{Ker } f \xrightarrow{\alpha|_{\text{Ker } f}} \text{Ker } g \xrightarrow{\beta|_{\text{Ker } g}} \text{Ker } h \xrightarrow{\theta} \text{Coker } f \xrightarrow{\bar{\alpha}'} \text{Coker } g \xrightarrow{\bar{\beta}'} \text{Coker } h$$

όπου  $\theta$  είναι ο **συνδετικός μορφισμός**, *connecting homomorphism* και  $\theta(c) = a' + \text{Im } f$  όπου το  $a'$  είναι τέτοιο ώστε  $\alpha'(a') = g(b)$  αν  $\beta(b) = c$ . Αν η  $\alpha$  είναι μονομορφισμός τότε και  $\alpha|_{\text{Ker } f}$  είναι μονομορφισμός και αν η  $\beta'$  είναι επιμορφισμός τότε και η  $\bar{\beta}'$  είναι επιμορφισμός.

**Απόδειξη.** Είναι εύκολο να ελεγχθεί ότι  $\alpha|_{\text{Ker } f}, \beta|_{\text{Ker } g}, \bar{\alpha}', \bar{\beta}'$  είναι καλά ορισμένοι ομομορφισμοί. Με απλό κυνηγητό του διαγράμματος βρίσκει κανείς ότι η συνάρτηση  $\theta$  είναι καλά ορισμένη και ότι υπάρχει μοναδικό στοιχείο  $a'$  έτσι ώστε  $\alpha'(a') = g(b)$ , καθώς και ότι  $\theta(c)$  δεν εξαρτάται από την επιλογή του  $b$  με την ιδιότητα  $\beta(b) = c$ . (Με άλλα λόγια μπορεί εύκολα να δείξει ότι αν  $b_1 - b_2 \in \text{Ker } \beta$  τότε  $\alpha'^{-1}(g(b_1)) - \alpha'^{-1}(g(b_2)) \in \text{Im } f$ . Το υπόλοιπο της απόδειξης επαφίεται ως άσκηση.

**Λήμμα 0.3. Μακριά ακριβής ακολουθία στην ομολογία** Έστω  $0 \rightarrow A_\bullet \xrightarrow{\alpha_\bullet} B_\bullet \xrightarrow{\beta_\bullet} C \rightarrow 0$  μία ακριβής ακολουθία συμπλόκων. Τότε η ακολουθία

$$\cdots \rightarrow H_n(A) \rightarrow H_n(B) \rightarrow H_n(C) \xrightarrow{\theta} H_{n-1}(A) \rightarrow \cdots$$

είναι ακριβής όπου ο συνδετικός μορφισμός  $\theta$  στέλνει το στοιχείο  $c + d(C_{n+1})$  στο στοιχείο  $a + d(A_n)$ , όπου το  $a$  είναι τέτοιο ώστε  $\alpha_{n-1}(a) = d_n(b)$  αν  $\beta_n(b) = c$ . Ακόμα αν το παρακάτω διάγραμμα είναι αντιμεταθετικό

$$\begin{array}{ccccccccc} 0 & \rightarrow & A_\bullet & \rightarrow & B_\bullet & \rightarrow & C_\bullet & \rightarrow & 0 \\ & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow & & \\ 0 & \rightarrow & A'_\bullet & \rightarrow & B'_\bullet & \rightarrow & C'_\bullet & \rightarrow & 0 \end{array}$$

τότε το αντίστοιχο διάγραμμα στην ομολογία

$$\begin{array}{ccccccccccc} \cdots & \rightarrow & H_n(A) & \rightarrow & H_n(B) & \rightarrow & H_n(C) & \rightarrow & H_{n-1}(A) & \rightarrow & \cdots \\ & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow & & & & \\ \cdots & \rightarrow & H_n(A') & \rightarrow & H_n(B') & \rightarrow & H_n(C') & \rightarrow & H_{n-1}(A') & \rightarrow & \cdots \end{array}$$

είναι αντιμεταθετικό (φυσικότητα του  $\theta$ .)

**Απόδειξη.** Γιά κάθε  $l$  έχουμε το αντιμεταθετικό διάγραμμα

$$\begin{array}{ccccccccc} 0 & \rightarrow & A_l & \rightarrow & B_l & \rightarrow & C_l & \rightarrow & 0 \\ & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow & & \\ 0 & \rightarrow & A_{l-1} & \rightarrow & B_{l-1} & \rightarrow & C_{l-1} & \rightarrow & 0. \end{array}$$

Εφαρμόζοντας το Λήμμα του Φιδιού βρίσκουμε ότι

$$0 \rightarrow Z_l(A) \rightarrow Z_l(B) \rightarrow Z_l(C) \rightarrow \frac{A_{l-1}}{d(A_l)} \rightarrow \frac{B_{l-1}}{d(B_l)} \rightarrow \frac{C_{l-1}}{d(C_l)} \rightarrow 0.$$

Θα συνδυάσουμε το τέλος αυτής της ακολουθίας με  $l = n + 1$  και την αρχή της ακολουθίας με  $l = n - 1$  γιά να πάρουμε το αντιμεταθετικό διάγραμμα με κάθετους μορφισμούς να ορίζονται απο τα αντίστοιχα διαφορικά:

$$\begin{array}{ccccccccc} \frac{A_n}{d(A_{n+1})} & \rightarrow & \frac{B_n}{d(B_{n+1})} & \rightarrow & \frac{C_n}{d(C_{n+1})} & \rightarrow & 0 \\ & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow & & \\ 0 & \rightarrow & Z_{n-1}(A) & \rightarrow & Z_{n-1}(B) & \rightarrow & Z_{n-1}(C) & \rightarrow & 0 \end{array}$$

Θα εφαρμόσουμε το Λήμμα του Φιδιού ακόμα μία φορά. Ο πυρήνας των κάθετων ομομορφισμών είναι  $H_n(A)$ ,  $H_n(B)$ ,  $H_n(C)$  αντίστοιχα, ενώ ο συνπυρήνας είναι  $H_{n-1}(A)$ ,  $H_{n-1}(B)$ ,  $H_{n-1}(C)$ . Η ποθητή μακριά ακριβής ακολουθία ακολουθεί.

Γιά το τελευταίο κομμάτι της απόδειξης ισχυριζόμαστε ότι αρκεί κανείς να δείξει την φυσικότητα του  $\theta$  στο Λήμμα του Φιδιού. Έστω το αντιμεταθετικό τριδιάστατο διάγραμμα:

$$\begin{array}{ccccccccc} & & D & \rightarrow & E & \rightarrow & F & \rightarrow & 0 \\ & & \searrow & & \searrow & & \searrow & & \\ & & a & & & & & & \\ & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow & & \\ 0 & \rightarrow & D' & \xrightarrow{f} & E' & \xrightarrow{g} & F' & \xrightarrow{h} & \\ & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow & & \\ & & 0 & \rightarrow & A' & \rightarrow & B' & \rightarrow & C' & \rightarrow \end{array}$$

Τότε με απλό κυνηγητό διαγράμματος μπορεί να δείξει κανείς ότι έχουμε αντιμεταθετικότητα στο διάγραμμα

$$\begin{array}{ccccccccc} \text{Ker } d & \longrightarrow & \text{Ker } e & \longrightarrow & \text{Ker } \phi & \xrightarrow{\theta} & \text{Coker } d & \longrightarrow & \text{Coker } e & \longrightarrow & \text{Coker } \phi \\ \downarrow & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\ \text{Ker } f & \longrightarrow & \text{Ker } g & \longrightarrow & \text{Ker } h & \xrightarrow{\theta} & \text{Coker } f & \longrightarrow & \text{Coker } g & \longrightarrow & \text{Coker } h \end{array}$$

**Παρατήρηση 0.4.** Έχουμε το αντίστοιχο θεώρημα για τις ακριβείς ακολουθίες συναλισυδωτών συμπλόκων: έστω  $0 \rightarrow A \xrightarrow{\alpha} B \xrightarrow{\beta} C \rightarrow 0$  μία ακριβής ακολουθία συμπλόκων. Τότε η ακολουθία

$$\dots \rightarrow H^n(A) \rightarrow H^n(B) \rightarrow H^n(C) \xrightarrow{\theta} H^{n+1}(A) \rightarrow \dots$$

είναι ακριβής και ο συνδετικός μορφισμός είναι φυσικός.

Τέλος θα μιλήσουμε για μηδενοδομοτοπίες και για κόνους απεικονίσεων.

**Ορισμός 0.5.** Μία αλυσιδωτή απεικόνιση  $f : C_\bullet \rightarrow D_\bullet$  είναι **μηδενοδομοτοπία**, (*null homotopic*), εάν για κάθε  $n$  υπάρχει ένας μορφισμός  $s_n : C_n \rightarrow D_{n+1}$  έτσι ώστε  $f_n = d_{n+1}s_n + s_{n-1}d_n$ :

$$\begin{array}{ccccc} C_{n+1} & \longrightarrow & C_n & \xrightarrow{d} & C_{n-1} \\ \downarrow & \swarrow & \downarrow & \swarrow & \downarrow \\ D_{n+1} & \longrightarrow & D_n & \xrightarrow{d} & D_{n-1} \end{array}$$

Η  $f, g$  είναι **ομοτοπικές** εάν η  $f - g$  είναι μηδενοδομοτοπική. Οι μορφισμοί  $s$  λέγονται **συστολές**, (*contractions*).

### Παραδείγματα

- (1) Η μηδενική απεικόνιση είναι μηδενοδομοτοπική.
- (2) Έστω  $s_n : C_n \rightarrow D_{n+1}$  αυθαίρετοι μορφισμοί. Τότε αν ορίσουμε  $f_n = d_{n+1}s_n + s_{n-1}d_n$ , βρίσκουμε εύκολα ότι η  $f_\bullet$  είναι αλυσιδωτή απεικόνιση και μάλιστα μηδενοδομοτοπία.

Οι μηδενοδομοτοπίες μας ενδιαφέρουν κυρίως γιατί οι μορφισμοί που ορίζουν στην ομολογία είναι μηδενικοί:

**Λήμμα 0.6.** Έστω ότι  $f : C_\bullet \rightarrow D_\bullet$  είναι μηδενοδομοτοπία. Τότε η  $0 = \tilde{f} : H_n(C) \rightarrow H_n(D)$ .

**Απόδειξη.** Έστω ότι  $f = ds + sd$  και ότι  $z \in H_n(C), z = x + B_n(C), x \in Z_n(C)$ . Τότε  $\tilde{f}(z) = \tilde{f}(x) = ds(x) + sd(x) + B_n(D) = ds(x) + B_n(D) = 0$ .

**Λήμμα 0.7.** Έστω η  $f, g : C_\bullet \rightarrow D_\bullet$  ομοτοπικές απεικονίσεις. Τότε  $\tilde{f} = \tilde{g}$ .

**Λήμμα 0.8.** Θεωρούμε την ταυτοτική αλυσιδωτή απεικόνιση  $id : C_\bullet \rightarrow C_\bullet$ . Αν  $id$  είναι μηδενοδομοτοπία τότε το σύμπλοκο  $C_\bullet$  είναι ακριβές.

**Απόδειξη.**  $\tilde{id} = 0 : H_n(C) \rightarrow H_n(C)$ , συνεπώς  $H_n(C) = 0$ .

Παρατηρούμε ότι στη περίπτωση που  $id : C_\bullet \rightarrow C_\bullet$  είναι μηδενοδομοτοπία τότε μπορούμε να ορίσουμε τη συνάρτηση  $\beta = s|_{B_{n-1}} : B_{n-1} \rightarrow C_n$  έτσι ώστε η ακριβής ακολουθία  $0 \rightarrow Z_n(C) \rightarrow C_n \xrightarrow{d} B_{n-1}(C) \rightarrow 0$  να είναι διαιρετά ακριβής. Με άλλα λόγια η σύνθεση  $d\beta = id_{B_{n-1}(C)}$ . Επόμενο θεώρημα λέει ότι  $C_n \simeq Z_n(C) \oplus B_{n-1}(C)$ .

**Ορισμός 0.9.** Έστω  $f : C_{\bullet} \rightarrow D_{\bullet}$  μία αλυσιδωτή απεικόνιση. Ο κώνος της  $f$  θα συμβολίζεται με  $\text{cone}(f)$  και είναι το σύμπλοκο που ορίζεται με  $\text{cone}(f)_n = C_{n-1} \oplus D_n$  και με διαφορικό  $d(a, b) = (-da, db - fa)$ .

Παρατηρούμε ότι έχουμε την ακριβή ακολουθία  $0 \rightarrow D_{\bullet} \xrightarrow{i} \text{cone}(f) \xrightarrow{\pi} C_{\bullet}[-1] \rightarrow 0$ , όπου  $i(b) = (0, b)$ ,  $\pi(a, b) = -a$  και θυμίζουμε ότι  $C_n[-1] = C_{n-1}$ . Παίρνοντας τη μακριά ακριβή ακολουθία στην ομολογία και μιάς και  $H_l(C[-1]) = H_{l-1}(C)$ , έχουμε

$$\rightarrow H_n(C) \xrightarrow{\theta} H_n(D) \rightarrow H_n(\text{cone}(f)) \rightarrow H_{n-1}(C) \rightarrow$$

όπου υπολογίζοντας τον συνδετικό μορφισμό βρίσκουμε  $\theta = \tilde{f}$ . Όταν λοιπόν  $H_n(\text{cone}(f)) = 0$  τότε  $H_n(C) \simeq H_n(D)$ .