

Ο ΑΛΓΟΡΙΘΜΟΣ SIMPLEX

Υπό τοῦ κ. Α. Α. ΛΑΖΑΡΗ

Ἡ μαθηματικὴ θεωρία τοῦ Γραμμικοῦ Προγραμματισμοῦ ὀδηγεῖ εἰς τὴν διαμόρφωσιν μιᾶς γενικῆς μεθόδου λύσεως τῶν γραμμικῶν προβλημάτων, γνωστῆς ὑπὸ τὸ ὄνομα «ἀλγόριθμος simplex». Ἡ μέθοδος αὕτη χαρακτηρίζεται ὡς «ἀνιχνευτικὴ» (iterative) διότι ἐξετάζει συστηματικῶς διαφόρους λύσεις πρὸς ἀνεύρεσιν τῆς «ἀρίστης». Σημειοῦμεν κατωτέρω μερικὰ ἐκ τῶν κυριωτέρων πλεονεκτημάτων τῆς μεθόδου simplex :

α) Καθιστᾶ δυνατὴν τὴν λύσιν προβλημάτων προγραμματισμοῦ μεγάλης κλίμακος εἰς σχετικῶς βραχὺ χρονικὸν διάστημα.

β) Παρέχει τὰ μέσα αὐτομάτου ἐλέγχου τῶν ὑπολογισμῶν ὡς ἐπίσης καὶ κριτήρια βάσει τῶν ὁποίων καθορίζεται ἂν ἐπετεύχθη ἡ «ἀρίστη» λύσις, ἢ ἂν πρέπει νὰ συνεχισθοῦν οἱ ὑπολογισμοί.

γ) Δίδει χρησίμους πληροφορίας ὡς πρὸς τὰς οἰκονομικὰς ἐπιδράσεις πάσης ἀποκλίσεως ἀπὸ τὴν «ἀρίστην λύσιν».

δ) Δύναται νὰ χρησιμοποιηθῆ διὰ τὴν λύσιν κοινωνικοοικονομικῶν προβλημάτων τύπου Leontief, τὰ ὁποῖα λόγῳ τοῦ μεγέθους των ἀπαιτοῦν συνήθως χρῆσιν δαπανηρῶν ἀριθμομηχανῶν (1).

ε) Ἀπὸ ἀπόψεως ἐφηρμοσμένων μαθηματικῶν, γενικῶς, δύναται νὰ χρησιμοποιηθῆ διὰ τὴν λύσιν μεγάλων συστημάτων γραμμικῶν ἐξισώσεων ἢ ἀνισοτήτων.

στ) Τέλος, σημαντικὸν πλεονέκτημα εἶναι ἡ ἀπλότης τῆς μεθόδου. Ἀνεπίδευτος ὑπάλληλος γραφείου δύναται νὰ χρησιμοποιήσῃ ταύτην ἀποδοτικῶς μετὰ ὀλιγοήμερον ἐξάσκησης (2).

Ἡ ἐπακολουθοῦσα ἀνάλυσις—ἡ ὁποία ἀπευθύνεται κυρίως εἰς τοὺς ἐνδιαφερομένους νὰ ἀποκτήσουν πρακτικὴν ἀντίληψιν τῆς ὑπολογιστικῆς τεχνικῆς τοῦ Γραμμικοῦ Προγραμματισμοῦ—δὲν προϋποθέτει ἰδιαίτεραν μαθηματικὴν κατάρτισιν τοῦ ἀναγνώστου καὶ ἀπαιτεῖ μόνον προσεκτικὴν παρακολούθησιν τῆς διαδικασίας τῶν ἀριθμητικῶν ὑπολογισμῶν.

1. Ὁμοίως δύναται νὰ χρησιμοποιηθῆ διὰ τὴν λύσιν μιᾶς κατηγορίας προβλημάτων τῆς θεωρίας «παιγνίων» ἢ οἰκονομικῆς σημασίας τῶν ὁποίων ἀρχίζει νὰ ἀναγνωρίζεται σήμερον (βλ. κεφ. 19, 20 καὶ 24 εἰς K o o p n a n s, T C., ed «Activity analysis of production and allocation», Cowles Commission for Research in Economics, 1951).

2. Ἡ διατύπωσις βεβαίως τοῦ προβλήματος ἀπαιτεῖ σχετικὴν πείραν καὶ γνῶσιν τῶν εἰδικῶν συνθηκῶν ἐκάστης περιπτώσεως προγραμματισμοῦ.

Διατύπωσης και λύσης ενός τυπικοῦ προβλήματος προγραμματισμοῦ

1. Μερικαὶ διευκρινήσεις

Θὰ παρακολουθήσωμεν τὴν διαδικασίαν ἐφαρμογῆς τῆς μεθόδου simplex εἰς ἓν πρόβλημα προγραμματισμοῦ τῆς φανταστικῆς ἐπιχειρήσεως A. Προηγούμενως εἶναι ἀνάγκη νὰ διευκρινήσωμεν μαθηματικὰς τινὰς ἐννοίας τὰς ὁποίας χρησιμοποιοῦμεν εἰς τὴν ἀνάλυσιν.

α) Διάνυσμα: Ὑπὸ τὸν ὄρον διάνυσμα θὰ ἐννοοῦμεν ἐνταῦθα μίαν στήλην ἀριθμῶν ἐγγραφομένων καθ' ὠρισμένην τάξιν, π.χ.:

$$\begin{bmatrix} 1 \\ 4 \\ 3 \end{bmatrix}$$

Οἱ ἀριθμοί, 1, 4 καὶ 3 ἀποτελοῦν στοιχεῖα τοῦ διανύσματος:

β) Πρόσθεσις διανυσμάτων: ἡ πρόσθεσις τῶν ἀντιστοίχων στοιχείων τῶν διανυσμάτων αὐτῶν π.χ.:

$$\begin{bmatrix} 3 \\ 2 \\ 1 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 4 \\ 3 \\ 5 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 7 \\ 6 \\ 8 \end{bmatrix}$$

Πρόσθεσις διανυσμάτων εἶναι δυνατὴ μόνον ὅταν τὰ ἐπὶ μέρους διανύσματα ἔχουν τὸν αὐτὸν ἀριθμὸν στοιχείων.

γ) Πολλαπλασιασμός διανύσματος ἐπὶ ἀριθμὸν: ὁ πολλαπλασιασμός ἐνὸς ἐκάστου τῶν στοιχείων τοῦ διανύσματος ἐπὶ τὸν ἀριθμὸν αὐτόν. Π.χ.:

$$2 \begin{bmatrix} 3 \\ 4 \\ 1 \\ 5 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 6 \\ 8 \\ 2 \\ 10 \end{bmatrix}$$

δ) Γραμμικὸς συνδυασμός διανυσμάτων: τὸ ἄθροισμα (ἢ διαφορὰ) τῶν διανυσμάτων αὐτῶν ἐκάστου πολλαπλασιαζομένου ἐπὶ ἓνα ἀριθμὸν⁽¹⁾.

$$2 \begin{bmatrix} 3 \\ 4 \\ 2 \\ 1 \end{bmatrix} + 5 \begin{bmatrix} 2 \\ 0 \\ 3 \\ 1 \end{bmatrix} + 3 \begin{bmatrix} 10 \\ 8 \\ 7 \\ 3 \end{bmatrix}$$

Τοὺς ἀριθμοὺς 2, 5 καὶ 3 καλοῦμεν συντελεστὰς ἢ ἀπλῶς πολλαπλασιαστές. Ὁ ὑπολογισμὸς τῆς ἀνωτέρω παραστάσεως γίνεται βάσει τῶν λεχθέντων. Πολλαπλασιάζομεν, πρῶτον, ἕκαστον διάνυσμα ἐπὶ τὸν ἀντίστοιχον ἀριθμὸν:

1. Ὁ ἀριθμὸς δύναται νὰ εἶναι καὶ μηδέν.

$$\begin{bmatrix} 6 \\ 8 \\ 4 \\ 2 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 10 \\ 0 \\ 15 \\ 5 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 30 \\ 24 \\ 21 \\ 9 \end{bmatrix}$$

Ἐν συνεχείᾳ προσθέτομεν τὰ ἀντίστοιχα στοιχεῖα καὶ λαμβάνομεν τελικῶς τὸ διάνυσμα:

$$\begin{bmatrix} 46 \\ 32 \\ 40 \\ 16 \end{bmatrix}$$

Τὰς ἀπλᾶς αὐτὰς ἐννοίας θὰ χρησιμοποιήσωμεν κατωτέρω. Οὐδεμία ἄλλη μαθηματικὴ γνῶσις ἀπαιτεῖται πρὸς παρακολούθησιν τῆς ἀναλύσεως, πλὴν βεβαίως στοιχειώδους ἀριθμητικῆς.

2. Διαιτύωσις τοῦ προβλήματος

Ἐπιθέσεις Α. Κατὰ τὸν χρόνον τοῦ ὑπολογισμοῦ ἢ ἐπιχειρήσεις Α δύναται νὰ διαθέσῃ 100, 80, 150 μονάδας (¹) ἐκ τῶν συντελεστῶν παραγωγῆς α, β, γ ἀντιστοίχως. Τὸν περιορισμὸν αὐτὸν δυνάμεθα νὰ ἐκφράσωμεν ὑπὸ μορφήν διανύσματος:

$$\Pi_0 = \begin{bmatrix} 100 \\ 80 \\ 150 \end{bmatrix}$$

Τὸ σύμβολον Π_0 παριστᾷ συνοπτικῶς τὸ ἀνωτέρω διάνυσμα. Ἀνάλογα σύμβολα θὰ χρησιμοποιήσωμεν καὶ εἰς ἄλλας περιπτώσεις κατωτέρω. Τὸ Π_0 θὰ καλέσωμεν «διάνυσμα διαθεσίμων συντελεστῶν».

Β. Ἡ ἐπιχείρησις Α ἔχει εἰς τὴν διάθεσίν της πέντε διαφόρους παραγωγικὰς διαδικασίας, τὰς ὁποίας θὰ ἐκφράσωμεν διὰ τῶν διανυσμάτων $\Pi_1, \Pi_2, \Pi_3, \Pi_4, \Pi_5$:

$$\Pi_1 = \begin{bmatrix} 2 \\ 2 \\ 0 \end{bmatrix}, \quad \Pi_2 = \begin{bmatrix} 2 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}, \quad \Pi_3 = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 2 \end{bmatrix}, \quad \Pi_4 = \begin{bmatrix} 2 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix}, \quad \Pi_5 = \begin{bmatrix} 2 \\ 2 \\ 2 \end{bmatrix}$$

Τὰ ἀνωτέρω διανύσματα θὰ ὀνομάσωμεν «διανύσματα δράσεως» (²). Τὸ Π_1 σημαίνει ὅτι πρὸς παραγωγὴν μιᾶς μονάδος ἐξ ἑνὸς ὠρισμένου ἀγαθοῦ (³), ἀπαιτοῦνται 2 μονάδες ἐκ τοῦ συντελεστοῦ α, 2 μονάδες ἐκ τοῦ συντελεστοῦ β

1. Αἱ «μονάδες» μετρήσεως καθορίζονται ἐκ τοῦ χρησιμοποιουμένου μετρικοῦ συστήματος.

2. Structural or activity vectors.

3. Αἱ διάφοροι παραγωγικαὶ διαδικασίαι δυνατόν νὰ παράγουν ἕτεροειδῆ ἢ ὁμοειδῆ ἀγαθὰ. Ἐνταῦθα θὰ ὑποθέσωμεν ὅτι παράγουν ἕτεροειδῆ ἀγαθὰ.

και ουδεμία μονάς εκ του συντελεστού γ (¹). 'Αναλόγως έρμηνεύονται και τὰ λοιπά διανύσματα.

Γ. 'Η έπιχειρήσις Α δύναται νά χρησιμοποιήσῃ μίαν ἢ περισσότεράς ταυτοχρόνως παραγωγικὰς διαδικασίας και εις οἰονδήποτε επίπεδον δράσεως —αν βεβαίως αἱ συνολικῶς ἀπαιτούμεναι ποσότητες συντελεστών δέν ὑπερβαίνουν τὰ ὅρια τὰ ὁποῖα καθορίζει τὸ διάνυσμα Π_0 .

Δ. Τὸ καθαρόν κέρδος εκ τῶν παραγωγικῶν διαδικασιῶν (=διανυσμάτων δράσεως) $\Pi_1, \Pi_2, \Pi_3, \Pi_4$ και Π_5 χρησιμοποιουμένων εις τὸ επίπεδον δράσεως τῆς μονάδος, εἶναι 2, 2, 3, 4 και 6 νομισματικαὶ μονάδες ἀντιστοίχως. Διὰ τὸν ὑπολογισμόν τοῦ κέρδους ἀφαιρεῖται τὸ κατὰ μονάδα κόστος ἀπὸ τὴν τιμὴν τῶν ἀντιστοιχῶν ἀγαθῶν (²).

Αἱ ἀνωτέρω ὑποθέσεις καθορίζουν τὰς τεχνολογικὰς και οἰκονομικὰς συνθήκας ἐντὸς τῶν ὁποίων δύναται νά κινηθῆ ἡ έπιχειρήσις Α.

Τὸ πρόβλημα τῶρα εἶναι νά καθορισθῆ βάσει τῶν ὑποθέσεων αὐτῶν τὸ πρόγραμμα δράσεως τῆς έπιχειρήσεως. Τοῦτο σημαίνει καθορισμόν: α) τοῦ εἶδους τῶν χρησιμοποιηθησομένων παραγωγικῶν διαδικασιῶν και β) τοῦ ἐπιπέδου δράσεως αὐτῶν, κατὰ τρόπον ὥστε ἡ έπιχειρήσις νά έπιτύχῃ τὸ μέγιστον δυνατὸν κέρδος εκ τῆς πωλήσεως τῶν προϊόντων.

"Αν θέσωμεν $\lambda_1, \lambda_2, \lambda_3, \lambda_4$ και λ_5 , διὰ τὰ ζητούμενα επίπεδα δράσεως τῶν παραγωγικῶν διαδικασιῶν $\Pi_1, \Pi_2, \Pi_3, \Pi_4$ και Π_5 ἀντιστοίχως, τότε ἡ συνάρτησις $\varphi(\lambda)$:

$$\varphi(\lambda) = 2\lambda_1 + 2\lambda_2 + 3\lambda_3 + 4\lambda_4 + 6\lambda_5$$

έκφράζει τὸ κέρδος τὸ ὁποῖον ἡ έπιχειρήσις έπιδιώκει νά καταστήσῃ μέγιστον ὑπὸ τὰς ἐνταῦθα ὑποθέσεις (³). Προφανῶς μερικὰ λ δυνατὸν νά λάβουν τιμὴν μηδέν (⁴), ὅπερ σημαίνει ὅτι ἡ ἀντίστοιχος παραγωγικὴ διαδικασία δέν περιλαμβάνεται εις τὸ πρόγραμμα.

'Ο τελικὸς περιορισμὸς τοῦ προγράμματος δράσεως τίθεται βεβαίως ὑπὸ τῆς ὑπαρχούσης ποσότητος συντελεστῶν παραγωγῆς. Δέον συνεπῶς νά εἶναι:

$$\lambda_1\Pi_1 + \lambda_2\Pi_2 + \lambda_3\Pi_3 + \lambda_4\Pi_4 + \lambda_5\Pi_5 \leq \Pi_0 \quad (1)$$

1. Οἱ α, β, γ θεωροῦνται συντελεσταὶ παραγωγῆς ἀπὸ έπιχειρηματικῆς ἀπόψεως και δέν ἀνταποκρίνονται κατ' ἀνάγκην εις τὴν κλασσικὴν διαίρεσιν: ἔργασία, ἔδαφος, κεφάλαιον. 'Απὸ τῆς ἀπόψεως αὐτῆς θά ἦτο δυνατόν νά εισαχθῆ εις τὸ πρόβλημα οἰοσδήποτε ἀριθμὸς παραγωγικῶν συντελεστῶν. 'Ο συντελεστὴς α ἐνταῦθα δύναται νά θεωρηθῆ ὡς «χρηματικὸν κεφάλαιον», ὁπότε ἐξηγεῖται εὐκόλως πῶς εἶναι δυνατὴ ἡ παραγωγή με δύο μόνον συντελεστὰς εις τὰς δύο πρώτας περιπτώσεις.

2. Δυνατὸν τὸ κέρδος να ὑπολογίζεται βάσει προβλεπομένων τιμῶν.

3. Γνωρίζομεν ὅτι τὸ καθαρόν κέρδος τῆς παραγωγικῆς διαδικασίας Π_1 εις τὸ επίπεδον τῆς μονάδος εἶναι 2. "Αν συνεπῶς λ_1 εἶναι τὸ επίπεδον δράσεως τῆς Π_1 τότε θά ἔχωμεν $2\lambda_1$ διὰ τὸ συνολικὸν κέρδος εκ τῆς παραγωγικῆς ταύτης διαδικασίας. 'Ομοίως σκεπτόμενοι και διὰ τὰς λοιπὰς παραγωγικὰς διαδικασίας και προσθέτοντες τὰ ἐπὶ μέρος γινόμενα λαμβάνομεν τὴν συνάρτησιν κέρδους $\varphi(\lambda)$.

4. "Οχι ὁμως και ἀρνητικὴν.

η, εκφράζοντας αριθμητικῶς τὰ διανύσματα :

$$\lambda_1 \begin{bmatrix} 2 \\ 2 \\ 0 \end{bmatrix} + \lambda_2 \begin{bmatrix} 2 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix} + \lambda_3 \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 2 \end{bmatrix} + \lambda_4 \begin{bmatrix} 2 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} + \lambda_5 \begin{bmatrix} 2 \\ 2 \\ 2 \end{bmatrix} \leq \begin{bmatrix} 100 \\ 80 \\ 150 \end{bmatrix}$$

ἢ ἀναλυτικώτερον (συμφώνως πρὸς τὰ ἀνωτέρω ὑπὸ στοιχ. 1. δ λεχθέντα):

$$\begin{aligned} 2\lambda_1 + 2\lambda_2 + 1\lambda_3 + 2\lambda_4 + 2\lambda_5 &\leq 100 \\ 2\lambda_1 + 0\lambda_2 + 1\lambda_3 + 1\lambda_4 + 2\lambda_5 &\leq 80 \\ 0\lambda_1 + 1\lambda_2 + 2\lambda_3 + 1\lambda_4 + 2\lambda_5 &\leq 150 \end{aligned} \quad (2)$$

Ἡ σημασία τῶν ἀνωτέρω ἀνισοτήτων εἶναι προφανής: Ἡ πρώτη σημαίνει ὅτι ἢ συνολικῶς δαπανωμένη ποσότης ἐκ τοῦ συντελεστοῦ α κατὰ τὴν ἐκτέλεσιν τοῦ προγράμματος δράσεως δὲν πρέπει νὰ ὑπερβαίῃ τὴν συνολικῶς διατιθεμένην ποσότητα τῶν 100 μονάδων τοῦ συντελεστοῦ αὐτοῦ. Ἀνάλογος ἐρμηνεία πρέπει νὰ δοθῇ καὶ εἰς τὰς ἄλλας δύο ἀνισότητες. Οὕτω τὸ σύστημα (2) σημαίνει ὅτι αἱ ὑπὸ τοῦ προγράμματος προβλεπόμεναι συνολικαὶ ποσότητες τῶν συντελεστῶν α , β καὶ γ δὲν πρέπει νὰ ὑπερβαίνουν τὰς ἀντιστοίχως διαθέσιμους ποσότητας τῶν συντελεστῶν αὐτῶν. Συνοπτικῶς λοιπὸν τὸ πρόβλημα τῆς ἐπιχειρήσεως A δύναται νὰ διατυπωθῇ ὡς ἀκολουθῶς. Νὰ εὑρεθοῦν αἱ (μὴ ἀρνητικαὶ) τιμαὶ τῶν λ , ὥστε :

$$\varphi(\lambda) = 2\lambda_1 + 2\lambda_2 + 3\lambda_3 + 4\lambda_4 + 6\lambda_5 = \text{μέγιστον}$$

ὑπὸ τὸν περιορισμὸν :

$$\lambda_1\Pi_1 + \lambda_2\Pi_2 + \lambda_3\Pi_3 + \lambda_4\Pi_4 + \lambda_5\Pi_5 \leq \Pi_0$$

Πρὶν προχωρήσωμεν ἐν τούτοις εἶναι ἀνάγκη, διὰ λόγους διευκολύνσεως τῶν ὑπολογισμῶν, ὅπως μετατρέψωμεν τὰς ἀνωτέρω ἀνισότητας εἰς ἰσότητας. Ἡ μετατροπὴ μιᾶς ἀνισότητος εἰς ἰσότητα γίνεται δι' ἀπλῆς προσθήκης εἰς τὸ ἀσθενέστερον μέρος τῆς ἀνισότητος τῆς διαφορᾶς, ἢ ὅποια ὀρίζεται ὑπὸ τῆς ἀνισότητος ταύτης. Π.χ. ἡ ἀνισότης $5 < 8$ μετατρέπεται εἰς ἰσότητα ἂν προσθέσωμεν εἰς τὸ ἄριστερον μέρος τὴν διαφορὰν $8 - 5 = 3$. Ἡ ἀκολουθουμένη ἐνταῦθα διαδικασία μετατροπῆς τῶν ἀνισοτήτων εἰς ἰσότητας δὲν διαφέρει οὐσιωδῶς. Ὄρίζομεν τρία νέα διανύσματα Π_6, Π_7, Π_8 , τοιαῦτα ὥστε :

$$\Pi_6 = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}, \quad \Pi_7 = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix}, \quad \Pi_8 = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}.$$

Οἰκονομικῶς, τὸ Π_6 σημαίνει ὅτι ἐπιτρέπει τὴν μὴ χρησιμοποίησιν μιᾶς μονάδος ἐκ τοῦ συντελεστοῦ α . Τὰ Π_7 καὶ Π_8 ἐπιτρέπουν τὴν μὴ χρησιμοποίησιν μιᾶς μονάδος ἐκ τῶν συντελεστῶν β καὶ γ ἀντιστοίχως. Τὰ δύο μηδενικὰ εἰς ἕκαστον διάνυσμα σημαίνουν ὅτι ἡ μὴ χρησιμοποίησις ποσοτήτων ἐξ ἑνὸς συντελεστοῦ δὲν ἀπαιτεῖ δαπάνας ἐκ τῶν δύο ἄλλων συν-

τελεστών. Λόγω τῆς οἰκονομικῆς των σημασίας θὰ ὀνομάσωμεν τὰ Π_6 , Π_7 καὶ Π_8 «διανύσματα ἀδρανείας» (1).

Ἄν τώρα ὄρισμένοι ποσότητες συντελεστῶν παραγωγῆς μένου ἀχρησιμοποίητοι, διότι εἶναι πολλακίς τεχνικῶς ἀδύνατος ἡ χρησιμοποίησις ὀρισμένων ποσοτήτων ἐξ ἑνὸς συντελεστοῦ ἄνευ ἀντιστοίχων ποσοτήτων ἐκ τῶν ἄλλων συντελεστῶν (ὑπόθεσις σταθερῶν ἀναλογιῶν), τὰ ἀντίστοιχα διανύσματα ἀδρανείας πρέπει νὰ περιλαμβάνωνται εἰς τὸ πρόγραμμα δράσεως ὑπὸ κατ'ἀλληλα ἐπίπεδα. Θὰ ὀνομάσωμεν τὰ ἐπίπεδα ταῦτα «ἐπίπεδα ἀδρανείας», καθόσον χρησιμοποίησις εἰς οἰονδήποτε ἐπίπεδον ἑνὸς διανύσματος ἀδρανείας, σημαίνει ἀπλῶς μὴ χρησιμοποίησιν ὀρισμένων ποσοτήτων ἐκ τῶν συντελεστῶν παραγωγῆς. Αἱ τιμαὶ τῶν ἐπιπέδων ἀδρανείας δὲν δύναται νὰ εἶναι μικρότεραι τοῦ μηδενός (δηλαδὴ ἀρνητικά), οὔτε μεγαλύτεραι τῶν ποσοτήτων τῶν ἀντιστοίχων συντελεστῶν.

Ἄν θέσωμεν λ_6 , λ_7 , λ_8 διὰ τὰ ἐπίπεδα ἀδρανείας Π_6 , Π_7 καὶ Π_8 ἀντιστοίχως, τότε ἡ παράστασις (1) γίνεται :

$$\lambda_1\Pi_1 + \lambda_2\Pi_2 + \lambda_3\Pi_3 + \lambda_4\Pi_4 + \lambda_5\Pi_5 + \lambda_6\Pi_6 + \lambda_7\Pi_7 + \lambda_8\Pi_8 = \Pi_0 \quad (3)$$

καὶ ἀναλυτικῶς :

$$\begin{aligned} 2\lambda_1 + 2\lambda_2 + 1\lambda_3 + 2\lambda_4 + 2\lambda_5 + 1\lambda_6 + 0\lambda_7 + 0\lambda_8 &= 100 \\ 2\lambda_1 + 0\lambda_2 + 1\lambda_3 + 1\lambda_4 + 2\lambda_5 + 0\lambda_6 + 1\lambda_7 + 0\lambda_8 &= 80 \\ 0\lambda_1 + 1\lambda_2 + 2\lambda_3 + 1\lambda_4 + 2\lambda_5 + 0\lambda_6 + 0\lambda_7 + 1\lambda_8 &= 150 \end{aligned} \quad (4)$$

Τὸ σύστημα (4) σημαίνει ὅτι τὸ σύνολον τῶν παραγωγικῶς χρησιμοποιουμένων ποσοτήτων συντελεστῶν σὺν τῶν συνόλων τῶν μὴ χρησιμοποιουμένων ποσοτήτων αὐτῶν ἰσοῦται πρὸς τὰς συνολικῶς διαθέσιμους ποσότητας συντελεστῶν.

Ἄν τέλος ὑποθέσωμεν ὅτι δὲν ζημιοῦται ἡ ἐπιχείρησις Α ἐκ τῆς μὴ χρησιμοποίησεως ὀρισμένων ποσοτήτων ἐκ τῶν συντελεστῶν (2), τότε τὸ καθαρὸν ἀποτέλεσμα ἐκ τῆς εἰσαγωγῆς διανυσμάτων ἀδρανείας εἰς τὸ πρόγραμμα ὑπ' οἰονδήποτε ἐπίπεδον εἶναι μηδὲν καὶ συνεπῶς ἡ συνάρτησις $\varphi(\lambda)$ μένει ἀμετάβλητος.

Μετὰ τὸν καθορισμὸν τῶν διανυσμάτων ἀδρανείας τὸ πρόβλημα δύναται νὰ λάβῃ ὀριστικὴν διατύπωσιν ὡς ἀκολουθῶς :

Νὰ εὑρεθοῦν αἱ (μὴ ἀρνητικά) τιμαὶ τῶν λ , τοιαῦται ὥστε :

$$\varphi(\lambda) = 2\lambda_1 + 2\lambda_2 + 3\lambda_3 + 4\lambda_4 + 6\lambda_5 = \text{μέγιστον} \quad (5)$$

ὑπὸ τὸν περιορισμὸν :

$$\lambda_1\Pi_1 + \lambda_2\Pi_2 + \lambda_3\Pi_3 + \lambda_4\Pi_4 + \lambda_5\Pi_5 + \lambda_6\Pi_6 + \lambda_7\Pi_7 + \lambda_8\Pi_8 = \Pi_0 \quad (6)$$

1. Slack vectors ἢ disposable activities.

2. Δὲν λαμβάνεται ὑπ' ὄψιν τὸ διαφυγὸν κέρδος τῆς ἐπιχείρησεως ἐκ τῆς μὴ χρησιμοποίησεως ποσοτήτων ἐκ τῶν συντελεστῶν. Πάντως εἶναι ἐνδεχόμενον ὅπως ἡ μὴ χρησιμοποίησις ποσοτήτων συντελεστῶν προκαλῆ ζημίαν, ἂν π.χ. δὲν εἶναι δυνατὴ ἡ διατήρησις καὶ ἐπαναχρησιμοποίησις αὐτῶν. (Βλ. καὶ ὑπ' ἀριθ. 2 παρατήρησιν εἰς 4 κατωτέρω).

3. Λύσις τοῦ προβλήματος

Ἡ παράσταση (6), ἡ ὁποία εἶναι περιληπτική μορφή τοῦ συστήματος (4), ἐπιδέχεται διαφόρους λύσεις. Ἡ ἐπιχείρησις A ἐνδιαφέρεται μόνον δι' ἐκείνην τὴν λύσιν ἡ ὁποία ἱκανοποιεῖ ταυτοχρόνως τὴν (5), ἥτοι καθιστᾷ μέγιστον τὸ ἀναμενόμενον κέρδος. Ἡ μέθοδος simplex, περὶ τῆς ὁποίας ὠμιλήσαμεν εἰς τὸ προηγούμενον τμήμα, χρησιμοποιεῖται ἀκριβῶς πρὸς ἀνίχνευσιν τῆς λύσεως ταύτης διὰ συστηματικῆς ἐξετάσεως ἑνὸς ἀριθμοῦ λύσεων.

Πρῶτον στὰ δίδιον ὑπολογισμῶν. Ἐκλέγομεν ὡς ἀφετηρίαν τῶν ὑπολογισμῶν τὴν ἀπλουστέραν «δυνατὴν» (1) λύσιν θέτοντες $\lambda_1 = \lambda_2 = \lambda_3 = \lambda_4 = \lambda_5 = 0$ καὶ $\lambda_6 = 100$, $\lambda_7 = 80$, $\lambda_8 = 150$ (2). Ἡ λύσις αὕτη σημαίνει ὅτι οὐδεμία παραγωγικὴ διαδικασία χρησιμοποιεῖται (ἐφ' ὅσον τὰ ἐπίπεδα δράσεως τῶν διαθέσιμων παραγωγικῶν διαδικασιῶν εἶναι μηδέν), αἱ δὲ διατιθέμεναι ποσότητες συντελεστῶν παραμένουν ἀχρησιμοποίητοι (ἦτοι ἀπορροφῶνται ἀπὸ τὰ διανύσματα ἀδρανεῖας τῶν ὁποίων τὰ ἐπίπεδα λ_6 , λ_7 , λ_8 λαμβάνουν τὴν μέγιστη δυνατὴν τιμὴν). Κατὰ συνέπειαν καὶ τὸ κέρδος τῆς ἐπιχειρήσεως εἶναι μηδέν :

$$\varphi(\lambda) = 2 \times 0 + 2 \times 0 + 3 \times 0 + 4 \times 0 + 6 \times 0$$

Πρὶν προχωρήσωμεν πρὸς εὑρεσιν καλλιτέρας λύσεως θὰ καταγράψωμεν συστηματικῶς τὰ τεχνικὰ καὶ οἰκονομικὰ δεδομένα τοῦ προβλήματος, ὡς ἐπίσης καὶ τὴν ἀρχικὴν λύσιν ὡς κατωτέρω :

Πινάκιον α'.

K.K.	→					2	2	3	4	6	
	↓	B	Π_0	Π_6	Π_7	Π_8	Π_1	Π_2	Π_3	Π_4	Π_5
		Π_6	100	1			2	2	1	2	2
		Π_7	80		1		2		1	1	2
		Π_8	150			1		1	2	1	2
O.K.	→						-2	-2	-3	-4	-6

Ἐὰν ἀφήσωμεν πρὸς στιγμὴν κατὰ μέρος τὴν τελευταίαν σειρὰν, τὸ ὑπόλοιπον μέρος τοῦ πινακίου εἶναι μᾶλλον σαφές.

α) Κάτωθεν τοῦ στοιχείου B, τὸ ὁποῖον συμβολίζει τὴν λέξιν «βάσις»,

1. «Δυνατὴ» λύσις σημαίνει λύσις ἱκανοποιούσα τὴν παράστασιν (6) ὄχι ὁμως κατ' ἀνάγκην καὶ τὴν (5).

2. Οἱ λόγοι τῆς ἐκλογῆς αὐτῆς ἀναφέρονται κατωτέρω.

έγγράφονται τὰ ἐκλεγόμενα διανύσματα πρὸς κατάστρωσιν τοῦ ἐκάστοτε προγράμματος (1).

β) Κάτωθεν τοῦ Π_0 σημειοῦνται αἱ ὑπάρχουσαι ποσότητες τῶν συντελεστῶν παραγωγῆς α , β , γ . Ταυτοχρόνως ὁμως οἱ αὐτοὶ ἀριθμοὶ παριστοῦν τὰ ἐπίπεδα δράσεως (ἢ ἀδρανείας, ὡς ἐν προκειμένῳ) τῶν ἀντιστοίχων διανυσμάτων τῆς βάσεως ὡς δεικνύεται εἰς τὸ πινάκιον, αἱ 100, 80 καὶ 150 μονάδες ἐκ τῶν συντελεστῶν α , β καὶ γ ἀντιστοίχως, καθορίζουν τὰ ἐπίπεδα τῶν διανυσμάτων Π_6 , Π_7 καὶ Π_8 . Οὕτω αἱ στήλαι κάτωθεν τῶν B καὶ Π_0 παριστοῦν ὁμοῦ τὸ ἐκάστοτε ἐκλεγόμενον πρόγραμμα δράσεως, ὡς καθορίζουσαι τὰ ἐκλεγόμενα διανύσματα καὶ τὸ ἐπίπεδον αὐτῶν.

γ) Εἰς τὰς ὑπολοίπους στήλας τοῦ πινακίου ἀναγράφονται πάντα τὰ χρησιμοποιούμενα διανύσματα (δράσεως ἢ ἀδρανείας) μετὰ τῶν στοιχείων αὐτῶν. Τὰ μηδενικὰ στοιχεῖα δὲν ἀναγράφονται. Κατὰ τὴν ταξινόμησιν τὰ διανύσματα ἀδρανείας ἐτέθησαν πρὸ τῶν διανυσμάτων δράσεως διὰ λόγους εὐχερείας ὑπολογισμῶν.

δ) Εἰς τὸ σημεῖον αὐτὸ πρέπει νὰ σημειωθῆ ὅτι πάντα τὰ διανύσματα $\Pi_0, \Pi_1, \dots, \Pi_8$ δύνανται νὰ ἐκφραστοῦν ὡς γραμμικοὶ συνδυασμοὶ (2) τῶν διανυσμάτων τῆς βάσεως Π_6, Π_7, Π_8 .

Ἄν λάβωμεν π.χ. τὸ διάνυσμα διαθεσίμων συντελεστῶν Π_0 δυνάμεθα νὰ θέσωμεν :

$$\begin{aligned} \Pi_0 &= 100 \Pi_6 + 80 \Pi_7 + 150 \Pi_8 \\ &= 100 \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} + 80 \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix} + 150 \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 100 \\ 80 \\ 150 \end{bmatrix} = \Pi_0 \end{aligned}$$

Εἰς τὸν ἀνωτέρω γραμμικὸν συνδυασμὸν ὡς πολλαπλασιασταὶ τῶν διανυσμάτων ἐτέθησαν τὰ ἀντίστοιχα στοιχεῖα τοῦ διανύσματος Π_0 . Ἡ οἰκονομικὴ ἔννοια τοῦ συνδυασμοῦ αὐτοῦ εἶναι ὅτι αἱ ὑπάρχουσαι ποσότητες τῶν συντελεστῶν α , β , γ , διατίθενται ἐξ ὁλοκλήρου, ἂν τὸ ἐκλεγόμενον πρόγραμμα περιλαμβάνῃ τὸ διάνυσμα Π_6 εἰς ἐπίπεδον 100, τὸ διάνυσμα Π_7 εἰς ἐπίπεδον 80 καὶ τὸ διάνυσμα Π_8 εἰς ἐπίπεδον 150. «Διατίθενται ἐξ ὁλοκλήρου» σημαίνει ἐνταῦθα — λόγῳ τῆς φύσεως τῶν διανυσμάτων τοῦ προγράμματος — ὅτι δὲν χρησιμοποιοῦνται. Ἡ ἐρμηνεία εἶναι προφανῶς πλέον ἐνδιαφέρουσα ὅταν εἰς τὸ πρόγραμμα περιλαμβάνωνται καὶ διανύσματα δράσεως (= παραγωγικὰ διαδικασίαι), ὡς συμβαίνει εἰς τὰ πινάκια β' καὶ γ' κατωτέρω.

Ὅμοίως, τὸ διάνυσμα Π_4 δύναται νὰ ἐκφρασθῆ ὡς :

$$\begin{aligned} \Pi_4 &= 2\Pi_6 + 1\Pi_7 + 1\Pi_8 \\ &= 2 \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} + 1 \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix} + 1 \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} = \Pi_4 \end{aligned}$$

1. Θὰ καλοῦμεν ἐνίστε τὰ διανύσματα τοῦ προγράμματος διανύσματα βάσεως.
2. Βλέπε τὰ ὑπὸ στοιχεῖα δ λεχθέντα τῆς παραγρ. 1 τοῦ παρόντος τμήματος.

Εἰς τὸν συνδυασμὸν αὐτὸν ἐτέθησαν ὁμοίως ὡς πολλαπλασιασταὶ τῶν διανυσμάτων τὰ στοιχεῖα τοῦ Π_4 . Γενικῶς πᾶν διάνυσμα τοῦ πινακίου δύναται νὰ ἐκφρασθῇ ὡς γραμμικὸς συνδυασμὸς τῶν διανυσμάτων τοῦ ἐκλεγομένου προγράμματος, ἂν θέσωμεν ὡς πολλαπλασιαστὰς τὰ ἀντίστοιχα στοιχεῖα τοῦ ὑπ' ὄψιν διανύσματος.

Ποία τῶρα εἶναι ἡ οικονομικὴ ἔννοια τῆς ἐκφράσεως ἑνὸς διανύσματος δράσεως, π.χ. τοῦ Π_4 , ὡς γραμμικοῦ συνδυασμοῦ τῶν διανυσμάτων τοῦ προγράμματος. Σκεπτόμενοι ὡς καὶ προηγουμένως, δυνάμεθα νὰ διατυπώσωμεν τὴν ἔννοιαν ταύτην ὡς ἑξῆς: Αἱ ἀπαιτούμεναι ποσότητες συντελεστῶν παραγωγῆς διὰ τὴν χρησιμοποίησιν π.χ. τοῦ διανύσματος δράσεως Π_4 , εἰς τὸ ἐπίπεδον δράσεως τῆς μονάδος, ἰσοῦνται ἀκριβῶς πρὸς τὰς ποσότητας αἱ ὁποῖαι ἀπορροφῶνται ἀπὸ τὰ διανύσματα: Π_6 εἰς ἐπίπεδον 2, Π_7 εἰς ἐπίπεδον 1 καὶ Π_8 εἰς ἐπίπεδον 1. Ἐν ἄλλοις λόγοις ἔχομεν ἐνώπιόν μας δὺο διαφόρους συνδυασμοὺς τῆς αὐτῆς ποσότητος παραγωγικῶν συντελεστῶν. Δεδομένου ὅτι εἴμεθα εἰς θέσιν νὰ γνωρίζωμεν τὸ καθαρὸν κέρδος ἐκάστου συνδυασμοῦ (διότι δίδεται ὑπὸ τοῦ προβλήματος τὸ ὑφ' ἐκάστου διανύσματος ἀναμενόμενον καθαρὸν κέρδος), δυνάμεθα νὰ ἀποφασίσωμεν ἂν συμφέρη ἢ ὄχι ἡ ἀφαίρεσις ποσοτήτων συντελεστῶν ἀπὸ τὰ διανύσματα τοῦ προγράμματος, διὰ τὴν δραστηριοποίησιν ἑνὸς νέου διανύσματος. Ἐνταῦθα βεβαίως ἡ σύγκρισις αὐτῆ γίνεται αὐτομάτως διότι γνωρίζομεν ὅτι τὰ διανύσματα ἀδρανεῖας δίδουν μηδὲν καθαρὸν κέρδος, ὁπότε συμφέρει ὅπωςδήποτε ἡ εἰσαγωγή ἑνὸς διανύσματος δράσεως εἰς τὸ πρόγραμμα. Ὅταν ὅμως τὸ πρόγραμμα περιλαμβάνη ἤδη διανύσματα δράσεως (ὡς εἰς τὰ ἐπόμενα πινάκια β' καὶ γ') τότε ἡ ἀνωτέρω σύγκρισις διὰ τοῦ τεχνάσματος τοῦ γραμμικοῦ συνδυασμοῦ εἶναι βασικὴ διὰ τὴν εὑρεσιν τῆς καλλιτέρας δυνατῆς λύσεως (').

Ὡς θὰ παρατηρήσῃ ὁ ἀναγνώστης τὰ διανύσματα $\Pi_6, \Pi_7, \dots, \Pi_8$ ἐκφραζόμενα ὡς γραμμικοὶ συνδυασμοὶ τῶν διανυσμάτων τοῦ προγράμματος, δὲν ἀλλάσουν ἀριθμητικὴν μορφήν, παραμένοντα ὡς ἀκριβῶς ἐδόθησαν ἀρχικῶς ὑπὸ τοῦ προβλήματος. Τοῦτο ὅμως συμβαίνει μόνον εἰς τὸ πρῶτον πινάκιον τῶν ὑπολογισμῶν, λόγῳ τῆς ἀριθμητικῆς φύσεως τῶν διανυσμάτων ἀδρανεῖας (2) τὰ ὁποῖα ἐξελέγησαν εἰς τὸ ἀρχικὸν πρόγραμμα. Οὕτω ἐκλέγοντες ὡς ἀφετηρίαν ἓν πρόγραμμα ἀπαρτιζόμενον ἀπὸ τὰ διανύσματα ἀδρανεῖας εἰς οὐδένα

1. Πᾶν διάνυσμα ἀδρανεῖας δύναται ἐπίσης νὰ ἐκφρασθῇ ὡς γραμμικὸς συνδυασμὸς τῶν διανυσμάτων τοῦ προγράμματος. Ἡ ἔννοια τοῦ συνδυασμοῦ αὐτοῦ δύναται νὰ καθορισθῇ κατ' ἀναλογίαν τῶν λεχθέντων διὰ τὰ λοιπὰ διανύσματα, λαμβανομένης βεβαίως ὑπ' ὄψιν τῆς φύσεως τῶν διανυσμάτων ἀδρανεῖας.

2. Ἐπειδὴ δηλαδὴ περιέχουν ἀνά μίαν μονάδα καὶ δύο μηδενικά ἕκαστον κατὰ τρῶπον ὥστε χρησιμοποιούμενα εἰς τὸν γραμμικὸν συνδυασμὸν ἀφήνουν τὴν ἀριθμητικὴν φύσιν τῶν ἄλλων διανυσμάτων ἀναλλοίωτον. Μαθηματικῶς τὰ διανύσματα ἀδρανεῖας ἀποτελοῦν τὴν ἀρχικὴν «βάσιν» τοῦ συστήματος ἢ τὰς συντεταγμένας ἑνὸς χώρου ν διαστάσεων ($\nu = \text{ὁ ἀριθμὸς τῶν ἐν ἀνεπαρκείᾳ συντελεστῶν} \text{ βάσει τῶν ὁποίων δύναται νὰ ἐκφρασθοῦν ὡς γραμμικοὶ συνδυασμοὶ τὰ ὑπόλοιπα διανύσματα τοῦ προβλήματος, κείμενα ἐντὸς τοῦ αὐτοῦ χώρου.}$

σχεδόν ύπολογισμόν είναι αναγκαίον νά προβώμεν κατά τήν κατάστρωσιν τοῦ πρώτου πινακίου. Ἀρκεῖ νά καταγράψωμεν τά δεδομένα τοῦ προβλήματος κατά τήν ύποδειχθεῖσαν σειρᾶν (πινάκ. α'). Οὗτος εἶναι εἷς ἐκ τῶν λόγων χρησιμοποίησης διανυσμάτων ἀδρανείας εἰς τὸ ἀρχικόν πρόγραμμα. Ἔτερος, πλέον οὐσιώδης λόγος, εἶναι ὅτι διὰ τοῦ τρόπου αὐτοῦ ἀποφεύγεται ἡ υπερπήδησις τῆς «ἀρίστης» δυνατῆς λύσεως, ἐφ' ὅσον ἀρχίζομεν τοὺς ύπολογισμοὺς ἀπὸ τήν λύσιν ἐκείνην ἢ ὁποῖα δίδει καθαρὸν κέρδος μηδέν.

ε) Τά στοιχεῖα Κ.Κ. εἰς τὸ πρῶτον τετραγωνίδιον τοῦ πινακίου σημαίνουν «καθαρὸν κέρδος». Ἡ φορὰ τῶν βελῶν δεικνύει ὅτι τὰ τετραγωνίδια τῆς ἔναντι σειρᾶς καὶ τῆς κάτωθεν στήλης χρησιμοποιοῦνται διὰ τήν ἐγγραφήν τοῦ καθαροῦ κέρδους ἐκάστου διανύσματος. Ἐπειδὴ τὰ διανύσματα ἀδρανείας ἔχουν καθαρὸν κέρδος μηδέν, τὰ ἀντιστοιχὰ τετραγωνίδια μένουں κενά, ἀναγράφεται δὲ μόνον τὸ καθαρὸν κέρδος τὸ ἀντιστοιχοῦν εἰς τὰ διανύσματα δράσεως, κατὰ τὰ δεδομένα τοῦ προβλήματος.

στ) Εἰς τήν τελευταίαν σειρᾶν τοῦ πινακίου, ἔναντι τῶν στοιχείων Ο.Κ. (= ὀριακὸν κέρδος) ἐγγράφεται ἡ διαφορὰ καθαροῦ κέρδους ἢ λαμβανομένη ἐκ τῆς ὑπὸ στοιχείου δ ἀνωτέρω ὑποδειχθείσης συγκρίσεως. Ἄς ὑποθέσωμεν π.χ. ὅτι θέλωμεν νά καθορίσωμεν ποῖαν ἐπίδρασιν θὰ ἔχη ἐπὶ τοῦ καθαροῦ κέρδους ἡ εἰσαγωγή εἰς τὸ πρόγραμμα τοῦ διανύσματος δράσεως Π₃. Πρῶτον, ἐκφράζομεν τοῦτο ὡς γραμμικὸν συνδυασμὸν τῶν διανυσμάτων τῆς βάσεως κατὰ τὰ γνωστὰ :

$$\Pi_3 = 1 \cdot \Pi_6 + 1 \cdot \Pi_7 + 2 \cdot \Pi_8$$

Ἡ ἀνωτέρω σχέσις σημαίνει ὅτι ἡ ἀπαιτούμενη ποσότης συντελεστῶν παραγωγῆς διὰ τήν χρησιμοποίησιν τοῦ Π₃ εἰς ἐπίπεδον δράσεως 1, εἶναι ἴση μὲ τὰς ποσότητας συντελεστῶν τὰς ὁποίας χρησιμοποιοῦν μὲ διάνυσμα Π₆ εἰς ἐπίπεδον 1, τὸ διάνυσμα Π₇ εἰς ἐπίπεδον 1 καὶ τὸ διάνυσμα Π₈ εἰς ἐπίπεδον 2.

Δεύτερον, συγκρίνομεν τὸ καθαρὸν κέρδος τὸ ὁποῖον δίδουں οἱ δύο ἀνωτέρω συνδυασμοὶ (1) τῶν αὐτῶν ποσοτήτων συντελεστῶν παραγωγῆς. Γνωρίζομεν ὅτι πάντα τὰ διανύσματα ἀδρανείας φέρουں ἐξ ὑποθέσεως καθαρὸν κέρδος μηδέν (ἦτοι, $1 \times 0 + 1 \times 0 + 2 \times 0 = 0$, ὅπου τὰ τρία πρῶτα μηδενικά εἶναι τὰ καθαρὰ κέρδη τῶν Π₆, Π₇, Π₈), τὸ δὲ Π₃ εἰς τὸ ἐπίπεδον δράσεως τῆς μονάδος φέρει κέρδος 3. Συγκρίνοντες συνεπῶς λαμβάνομεν $0 - 3 = -3$, ὅπερ σημαίνει ὅτι τὸ ὀριακὸν κέρδος τοῦ διανύσματος Π₃ εἶναι 3 μονάδες (2). Ἐπομένως ἡ εἰσαγωγή τοῦ Π₃ εἰς τὸ πρόγραμμα δύναται νά βελτιώσῃ τὸ συνολικὸν κέρδος τῆς ἐπιχειρήσεως. Κατὰ τὸν αὐτὸν ἀκριβῶς τρόπον γίνεται ὁ προσδιορισμὸς τοῦ «ὀριακοῦ κέρδους» ὄλων τῶν διανυσμάτων.

1. Ὡς παριστῶνται ἐκ τῶν δύο μελῶν τῆς ἐξίσωσεως.

2. Τὸ ἀρνητικὸν σημεῖον τοῦ ὀριακοῦ κέρδους ὀφείλεται εἰς τὸ ὅτι τὸ καθαρὸν κέρδος τοῦ Π₃ τίθεται ὡς ἀφαιρέτης, δὲν πρέπει δὲ νά ἐκλαμβάνεται ὡς ὀριακὴ ζημία ἢ ὁποῖα σημειοῦται διὰ θετικοῦ σημείου. Ὁ τρόπος αὐτὸς παρουσιάσεως ἔχει ὠρισμένα πλεονεκτήματα ἀπὸ ἀπόψεως ὑπολογισμοῦ.

Γενικῶς ὅταν ὑπάρχη ἐν ἡ περισσότερα ἀρνητικά στοιχεῖα εἰς τὴν τελευταίαν σειρὰν τοῦ πινακίου, βελτίωσις τοῦ συνολικοῦ κέρδους εἶναι δυνατὴ δι' εἰσαγωγῆς εἰς τὸ πρόγραμμα ἑνὸς ἐκ τῶν ἀντιστοίχων διανυσμάτων. Κατ' ἀντιστοιχίαν ὅταν ἐν στοιχείῳ εἶναι θετικὸν ἢ εἰσαγωγή εἰς τὸ πρόγραμμα τοῦ ἀντιστοίχου διανύσματος μειώνει τὸ συνολικὸν κέρδος τῆς ἐπιχειρήσεως, ὡς τοῦτο καθορίζεται ὑπὸ τοῦ ἤδη ἐκλεγέντος προγράμματος. Ὅταν ἐν ἡ περισσότερα στοιχεῖα τῆς τελευταίας σειρᾶς τοῦ πινακίου εἶναι μηδέν, οὔτε κέρδος οὔτε ζημία προκαλοῦνται ἐκ τῆς εἰσαγωγῆς τῶν ἀντιστοίχων διανυσμάτων εἰς τὸ πρόγραμμα.

Λόγῳ τῆς φύσεως τῶν διανυσμάτων ἀδρανεῖας, τὰ ὅποια δίδουν κέρδος μηδέν, οὐδεμία σχεδὸν σκέψις ἀπαιτεῖται διὰ τὴν κατάρτισιν τῶν στοιχείων τῆς τελευταίας σειρᾶς τοῦ πινακίου α'. Ἀπλῶς ἐγγράφομεν τὰ στοιχεῖα τῆς πρώτης σειρᾶς εἰς τὰ ἀντίστοιχα τετραγωνίδια μὲ ἀντίθετον σημεῖον.

Κατόπιν τῶν ὧσων ἤδη ἐλέχθησαν, ἀπλή ἐπισκόπησις τοῦ πινακίου α' δεικνύει ὅτι ἡ ἐπιχείρησις δύναται νὰ ἐπιτύχη καθαρὸν κέρδος ἂν μεταβάλλῃ τὸ ἀρχικὸν πρόγραμμα. Τὸ πρόβλημα εἶναι τώρα πῶς θὰ γίνη ἡ μεταβολή. Εἰδικώτερον πρέπει νὰ καθορισθοῦν: α) Ποῖον διάνυσμα πρέπει νὰ εἰσέλθῃ εἰς τὸ πρόγραμμα, β) Ποῖον διάνυσμα πρέπει νὰ ἐξέλθῃ τοῦ προγράμματος.

Ἐφ' ὅσον ἡ ἐπιχείρησις ἐνδιαφέρεται διὰ τὸ μέγιστον δυνατὸν κέρδος, λογικὸν εἶναι νὰ ἐπιζητήται ἡ εἰσαγωγή εἰς τὸ πρόγραμμα τοῦ διανύσματος τὸ ὁποῖον δίδει τὸ μεγαλύτερον ὀριακὸν κέρδος. Ἐνταῦθα τὸ διάνυσμα αὐτὸ εἶναι τὸ Π_5 εἰς τὸ ὁποῖον ἀντιστοιχεῖ κέρδος 6 μονάδες. Γενικῶς, ἐπιβάλλεται ἡ εἰσαγωγή εἰς τὸ πρόγραμμα τοῦ διανύσματος εἰς τὸ ὁποῖον ἀντιστοιχεῖ ὁ ἄρνητικὸς ἀριθμὸς μὲ τὴν μεγαλυτέραν ἀπόλυτον τιμὴν, ὁ εὐρισκόμενος εἰς τὴν τελευταίαν σειρὰν τοῦ πινακίου (1).

Πρὸς καθορισμὸν τοῦ διανύσματος τὸ ὁποῖον πρέπει νὰ ἐξέλθῃ τοῦ προγράμματος, ἀντικαθιστώμενον ὑπὸ τοῦ «εἰσερχομένου» διανύσματος, σκεπτόμεθα ὡς ἀκολούθως: Ἐφ' ὅσον Π_5 εἶναι τὸ πλέον ἐπικερδὲς διάνυσμα, συμφέρει ἡ χρησιμοποίησις αὐτοῦ εἰς τὸ ἀνώτατον δυνατὸν ἐπίπεδον δράσεως. Τὸ ἐπίπεδον αὐτὸ ἐξαρτᾶται ἐκ τῆς ποσότητος τῶν ἐν ἀδρανεῖα συντελεστῶν παραγωγῆς, κυρίως δὲ (2) ἐκ τῆς ποσότητος τοῦ ἐν σχετικῇ (ὡς πρὸς τὰς τεχνολογικὰς συνθήκας τοῦ Π_5) ἀνεπαρκεία εὐρισκομένου συντελεστοῦ. Ὁ ἐν σχετικῇ ἀνεπαρκεία συντελεστῆς ἀντιστοιχεῖ εἰς τὸ μικρότερον ἐκ τῶν πηλίκων, τὰ ὅποια λαμβάνονται ἂν διαιρέσωμεν τὰς ποσότητας καὶ τῶν τριῶν συντελεστῶν παραγωγῆς διὰ τῶν ἀντιστοίχων στοιχείων τοῦ Π_5 . Ἐνταῦθα ἔχομεν $100/2=50$, $80/2=40$, $150/2=75$, συνεπῶς ὁ συντελεστῆς β εἶναι ὁ ἐν σχετικῇ

1. Ἄν ὑπάρχουν εἰς τὴν τελευταίαν σειρὰν δύο ἢ περισσότεροι ἴσοι ἀρνητικοὶ ἀριθμοὶ μὲ ἀπόλυτον τιμὴν μεγαλυτέραν τῆς ἀπολύτου τιμῆς τῶν ἄλλων ἀρνητικῶν ἀριθμῶν ἐκλέγεται πρὸς εἰσαγωγὴν εἰς τὸ πρόγραμμα οἰονδήποτε ἐκ τῶν διανυσμάτων τὰ ὅποια ἀντιστοιχοῦν εἰς τοὺς ἴσους ἀρνητικοὺς ἀριθμούς.

2. Λόγῳ τῆς ὑποθέσεως τῶν σταθερῶν ἀναλογιῶν.

άνεπαρκεία εύρισκόμενος και καθορίζει άνώτατον επίπεδον δράσεως του Π_5 40 μονάδας. Τοϋτο σημαίνει ότι όλοκληρος ή ποσότης του συντελεστοϋ β ($40 \times 2 = 80$) χρησιμοποιείται υπό του «είσερχομένου» διανύσματος και συνεπώς τó διάνυσμα Π_7 (τό όποιον ύποδηλοί άδρανεϊαν του συντελεστοϋ β), δέν έχει θέσιν εις τó πρόγραμμα. Γενικώς, πρós καθορισμόν του «έξερχομένου» διανύσματος: Διαιρούμεν τά στοιχεία του Π_0 διά τών αντίστοιχών θετικών⁽¹⁾ στοιχείων του είσερχομένου διανύσματος και καθορίζομεν έν συνεχεία ώς «έξερχόμενον» διάνυσμα τó διάνυσμα του προγράμματος τó αντίστοιχού έν τó μικρότερον πηλίκον⁽²⁾. Τó είσερχόμενον» διάνυσμα Π_5 και τó «έξερχόμενον» διάνυσμα Π_7 καταδεικνύονται διά τών έντόνων καθέτων και όριζοντίων γραμμών του πινακίου.

Εις τó σημείον αυτό περατοϋται τó πρώτον στάδιον τών ύπολογισμών. Μηχανικώς αί μέχρι τουδε ύποδειχθείσαι κινήσεις έχουν ώς άκολουθως:

α) Κατάστρωσις του πινακίου α' βάσει δοθεισών πληροφοριών: έγγραφή εις τó πινάκιον τών διανυσμάτων δράσεως και άδρανεϊας κατά τήν ύποδειχθείσαν τάξιν· έγγραφή τών αριθμών οί όποιοι παριστοϋν τά καθαρά κέρδη τών διανυσμάτων εις τά οικεία τετραγωνίδια τής πρώτης σειράς του πινακίου· έγγραφή τών αύτών αριθμών αλλά με άρνητικόν σημείον εις τά αντίστοιχα τετραγωνίδια τής τελευταίας σειράς του πινακίου (βλ. πινάκ. α').

β) Καθορισμός του «είσερχομένου» διανύσματος βάσει του άρνητικου στοιχείου με τήν μεγαλυτέραν άπόλυτον τιμήν, του εύρισκομένου εις τήν τελευταίαν σειράν.

γ) Καθορισμός του «έξερχομένου» διανύσματος βάσει του μικροτέρου εκ τών πηλίκων τά όποια σχηματίζονται εκ τής διαιρέσεως του Π_0 διά τών αντίστοιχών θετικών στοιχείων του «είσερχομένου» διανύσματος.

Καταφαίνεται ότι ό χρόνος του μηχανικου ύπολογισμοϋ του πινακίου α' είναι ελάχιστος.

Δεύτερον στάδιον ύπολογισμών. Με άφετηρίαν τās πληροφορίας του πινακίου α', προχωρούμεν εις τó δεύτερον στάδιον τών ύπολογισμών εκ τών όποίων τελικώς συντίθεται τó πινάκιον β'.

1. Δέν λαμβάνονται ύπ' όφιν τά μηδενικά και τά άρνητικά στοιχεία.

2. Άν εύρεθοϋν δύο ή περισσότερα πηλικά ίσα και μικρότερα τών άλλων πηλίκων, πρós εύρεσιν του «έξερχομένου» διανύσματος εργαζόμεθα ώς άκολουθως: Διαιρούμεν τά στοιχεία τά όποια κείνται άμέσως δεξιά τών διαιρετέων τών ίσων πηλίκων (και επί του πρώτου κατά σειράν διανύσματος άδρανεϊας), διά τών αντίστοιχών στοιχείων του «είσερχομένου», διανύσματος· τó διάνυσμα τής βάσεως τó όποιον αντίστοιχεί εις τó (άλγεβρικώς) μικρότερον εκ τών οϋτω ληφθέντων πηλίκων, χαρακτηρίζεται ώς «έξερχόμενον» διάνυσμα. Άν δύο ή περισσότερα εκ τών νέων πηλίκων, είναι ίσα και μικρότερα τών άλλων πηλίκων, συνεχίζεται ό ύπολογισμός καθ' όμοιον τρόπον, με διαιρετέους τά άμέσως επόμενά στοιχεία κ.ο.κ. μέχρις ότου εύρεθῆ έν (άλγεβρικώς) μικρότερον πηλίκον.

Πινάκιον β'.

K.K.	→					2	2	3	4	6
↓	B	Π_0	Π_6	Π_7	Π_8	Π_1	Π_2	Π_3	Π_4	Π_5
	Π_6	20	1	-1			2		1	
→	6	Π_5	40		$\frac{1}{2}$	1		$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$	1
	Π_8	70		-1	1	-2	1	1		
O.K.	→	240		3		4	-2		-1	

Τὸ πινάκιον β' διαφέρει σημαντικῶς ἀπὸ τὸ πινάκιον α'. Αἱ διαφοραὶ ὀφείλονται εἰς τὴν ἀντικατάστασιν τοῦ διανύσματος Π_7 διὰ τοῦ διανύσματος Π_5 εἰς τὴν βάσιν. Λόγω τῆς ἀντικαταστάσεως ταύτης κατέστη ἀναγκαῖον, ἀφ' ἑνὸς μὲν νὰ ὑπολογισθοῦν ἐκ νέου τὰ ἐπίπεδα τῶν διανυσμάτων τοῦ προγράμματος, ἀφ' ἑτέρου δὲ νὰ ἀναπροσαρμοθοῦν τὰ στοιχεῖα πάντων τῶν διανυσμάτων (Π_1 - Π_8) εἰς τρόπον ὥστε νὰ δύναται ἐν ἑκάστῳ ἐξ αὐτῶν νὰ ἐκφρασθῆ ὡς γραμμικὸς συνδυασμὸς τῶν διανυσμάτων τῆς βάσεως, μὲ πολλαπλασιαστὰς τὰ στοιχεῖα τοῦ ὑπ' ὄψιν διανύσματος.

Δὲν εἶναι δύσκολον νὰ ἐρμηνευθῆ οἰκονομικῶς διατι ἀπαιτεῖται ὑπολογισμὸς νέων ἐπιπέδων διὰ τὰ διανύσματα τῆς βάσεως. Καθωρίσθη ἤδη ὅτι τὸ ἀνώτατον δυνατὸν ἐπίπεδον δράσεως τοῦ Π_5 εἶναι 40 μονάδες. Διὰ τὴν χρησιμοποίησιν τοῦ Π_6 εἰς τὸ ἐπίπεδον αὐτὸ ἀπαιτοῦνται : 1) ὀλόκληρος ἢ ἐν ἀδρανεῖα ποσότης τοῦ συντελεστοῦ β (συνεπῶς τὸ Π_7 ἀφαιρεῖται ἐκ τῆς βάσεως), 2) 80 μονάδες (2×40), ἐκ τοῦ συντελεστοῦ α καὶ συνεπῶς τὸ διάνυσμα Π_6 ἐξακολουθεῖ νὰ παραμένῃ εἰς τὸ πρόγραμμα μὲ ἐπίπεδον ἀδρανεῖας 20 μονάδας ($=100-80$), 3) 80 μονάδες ἐκ τοῦ συντελεστοῦ γ καὶ συνεπῶς τὸ διάνυσμα ἀδρανεῖας Π_8 παραμένει εἰς τὸ πρόγραμμα μὲ ἐπίπεδον 70 μονάδας ($=150-80$).

Ἡ ἀριθμητικὴ ἀναπροσαρμογὴ τῶν διανυσμάτων Π_1 - Π_8 , οὕτως ὥστε νὰ δύναται νὰ ἐκφρασθοῦν ὡς γραμμικοὶ συνδυασμοὶ τῶν διανυσμάτων τῆς βάσεως, εἶναι ἀναγκαῖα, ὡς ἤδη ἐλέχθη, διὰ τὴν σύγκρισιν τοῦ καθαροῦ κέρδους ἑκάστου διανύσματος μὲ τὸ καθαρὸν κέρδος τὸ ὁποῖον δίδει ἢ α ὑ τ ἢ ποσότης συντελεστῶν χρησιμοποιουμένη ὁμως ὑπὸ τῶν διανυσμάτων τῆς βάσεως. Ἐκ τῆς συγκρίσεως αὐτῆς θὰ καταφανῆ ἂν ὑπάρχῃ δυνατότης καταρτίσεως ἄλλου καλλιτέρου προγράμματος ἢ ἐὰν τὸ ἤδη καταρτισθὲν εἶναι τὸ ζητούμενον.

Μηχανικῶς ἢ κατὰ στρωσιν τοῦ πινακίου β, γίνεται ὡς ἀκολούθως :

α) Αἱ δύο πρώται σειραὶ τοῦ πινακίου α' μεταφέρονται εἰς τὸ πινάκιον β' ἄνευ οὐδεμιᾶς μεταβολῆς (1).

β) Εἰς τὴν βάσιν ἀναγράφεται τὸ διάνυσμα Π_5 ἀντὶ τοῦ διανύσματος Π_7 . Ἀριστερὰ τοῦ Π_5 ἀναγράφεται τὸ καθαρὸν κέρδος τοῦ διανύσματος 6 νομισματικά μονάδες.

γ) Διαίρουνται πάντα τὰ στοιχεῖα τὰ εὐρισκόμενα εἰς τὴν σειρὰν τοῦ «ἐξερχομένου» διανύσματος Π_7 εἰς τὸ πινάκιον α', διὰ τοῦ στοιχείου τὸ ὁποῖον εὐρίσκεται εἰς τὴν διασταύρωσιν τῆς σειρᾶς αὐτῆς καὶ τῆς στήλης τοῦ «εἰσερχομένου» διανύσματος εἰς τὸ πινάκιον α'. Τὰ προκύπτοντα πηλικά ἐγγράφονται εἰς τὰ ἀντίστοιχα τετραγωνίδια τῆς σειρᾶς τοῦ «εἰσερχομένου» διανύσματος Π_5 εἰς τὸ πινάκιον β'. Οὕτω π.χ. τὸ ἕβδομον στοιχεῖον τῆς σειρᾶς ἔναντι τοῦ Π_5 (πινάκ. β') προσδιορίζεται ἐκ τῆς διαιρέσεως τοῦ στοιχείου 1, ἕβδομου εἰς τὴν σειρὰν ἔναντι τοῦ Π_7 εἰς τὸ πινάκ. α', διὰ τοῦ στοιχείου 2 τὸ ὁποῖον εὐρίσκεται εἰς τὴν διασταύρωσιν τῆς αὐτῆς σειρᾶς καὶ τῆς στήλης τοῦ «ἐξερχομένου» διανύσματος εἰς τὸ πινάκ. α'. Ὁ ἀναγνώστης δύναται νὰ ἐλέγξῃ δι' ἀναλόγων ὑπολογισμῶν τὰς λοιπὰς ἐγγραφὰς τῆς σειρᾶς ἔναντι τοῦ Π_5 εἰς τὸ πινάκ. β'.

δ) Ὁ ὑπολογισμὸς τῶν λοιπῶν στοιχείων τοῦ πινακίου β' χρειάζεται περισσοτέραν προσοχὴν. Ἄς ὑποθέσωμεν ὅτι θέλωμεν νὰ ὑπολογίσωμεν τὸ στοιχεῖον τὸ ὁποῖον πρέπει νὰ ἐγγραφῆ εἰς τὸ τετραγωνίδιον τ τοῦ πινακίου β' (2).

1) Εὐρίσκομεν τὸ στοιχεῖον τοῦ ἀντιστοίχου τετραγωνιδίου τ' εἰς τὸ πινάκιον α' (3).

2) Ἀφαιροῦμεν ἀπὸ τὸ εὐρεθὲν στοιχεῖον τοῦ τ' τὸ γινόμενον: τοῦ στοιχείου τὸ ὁποῖον εὐρίσκεται εἰς τὴν διασταύρωσιν τῆς σειρᾶς τοῦ τ' καὶ τῆς στήλης τοῦ «εἰσερχομένου» διανύσματος, εἰς τὸ πινάκιον α' ἐπὶ τὸ στοιχεῖον τὸ ὁποῖον εὐρίσκεται ἐπὶ τῆς διασταυρώσεως τῆς στήλης τοῦ τ εἰς τὸ πινάκ. β' καὶ τῆς σειρᾶς ἔναντι τοῦ «εἰσερχομένου» διανύσματος εἰς τὸ πινάκ. β'.

3) Τὴν εὐρεθεῖσαν διαφορὰν ἐγγράφομεν εἰς τὸ τετραγωνίδιον τ (τοῦ πινακ. β').

Διὰ νὰ κατανοηθῆ ὁ τελευταῖος ὑπολογισμὸς χρειάζεται παρακολούθησιν τῶν ὑποδεικνυμένων κινήσεων ἐπὶ τῶν πινακίων α' καὶ β'. Μὲ ὀλίγην ἐξάσκησην ὁ ὑπολογισμὸς αὐτὸς γίνεται σχεδὸν αὐτομάτως, ὡς δύναται νὰ διαπιστώσῃ ὁ ἀναγνώστης πειραματιζόμενος βάσει τῶν δεδομένων τῶν πινακίων α' καὶ β'. Δίδομεν ἑνταῦθα μερικά παραδείγματα:

Ἄς ὑποθέσωμεν ὅτι θέλωμεν νὰ ὑπολογίσωμεν τὸ πρῶτον στοιχεῖον τοῦ

1. Ὄταν τὰ πινάκια τοῦ ὑπολογισμοῦ ἐνωματοῦνται εἰς ἓνα πινάκα, δὲν ἀπαιτεῖται βεβαίως ἐπανάληψιν τῶν δύο πρώτων σειρῶν.

2. τ δύναται νὰ εἶναι οἰονδήποτε τετραγωνίδιον ἐκτὸς βεβαίως τῶν τετραγωνιδίων τῆς σειρᾶς ἔναντι τοῦ «εἰσερχομένου» διανύσματος τὰ ὁποῖα ὑπολογίζονται κατὰ τὰ ὑπὸ στοιχεῖον γ' ἀναγραφόμενα.

3. Τὸ στοιχεῖον τοῦτο δύναται νὰ εἶναι καὶ μηδέν.

Π_0 εις τὸ πινάκ. β'. 1) Τὸ ἀντίστοιχον στοιχείον εις τὸ πινάκ. α' εἶναι 100. 2) Ἀπὸ τὸ 100 ἀφαιροῦμεν τὸ γινόμενον τοῦ στοιχείου 2 (εὕρισκομένου εις τὴν διασταύρωσιν τῆς σειρᾶς τοῦ 100 μετὰ τὴν στήλην τοῦ «εἰσερχομένου» διανύσματος Π_5 εις τὸ πινάκ. α'), ἐπὶ τὸ στοιχείον 40 (τὸ ὁποῖον εὕρσκεται ἐπὶ τῆς στήλης τοῦ πρὸς ὑπολογισμὸν στοιχείου καὶ τῆς σειρᾶς τοῦ «εἰσερχομένου» διανύσματος Π_5 εις τὸ πινάκ. β'). 3) Ἐγγράφομεν τὴν διαφορὰν $100-80=20$ εις τὸ πρῶτον τετραγωνίδιον κάτωθεν τοῦ Π_0 .

Καθ' ὅμοιον τρόπον, πρὸς ὑπολογισμὸν τοῦ τετάρτου στοιχείου τῆς σειρᾶς ἔναντι Π_6 εις τὸ πινάκιον β' (διασταύρωσις στήλης Π_8 καὶ τῆς σειρᾶς ἔναντι Π_6) ἔχομεν: $0-2 \times 0=0$.

Πρὸς ὑπολογισμὸν τοῦ ἔκτου στοιχείου τῆς σειρᾶς ἔναντι Π_8 (διασταύρωσις τῆς σειρᾶς ἔναντι Π_8 καὶ τῆς στήλης Π_9) ἔχομεν: $1-2 \times 0=1$.

Πρὸς ὑπολογισμὸν τοῦ τρίτου στοιχείου τῆς σειρᾶς ἔναντι Π_8 ἔχομεν: $0-2 \times 1/2=-1$, κ.ο.κ.

ε) Ὁ ὑπολογισμὸς τῶν στοιχείων τῆς τελευταίας σειρᾶς τοῦ πινάκ. β' γίνεται, εἴτε δι' ἐφαρμογῆς τῶν ὑπὸ στοιχείον δ' λεχθέντων, εἴτε δι' ἐφαρμογῆς τῶν ὑπὸ στοιχείον στ' (πρῶτον στάδιον ὑπολογισμῶν) λεχθέντων. Οὕτω, πρὸς ὑπολογισμὸν τοῦ τρίτου στοιχείου τῆς τελευταίας σειρᾶς τοῦ πινάκ. β' ἔχομεν: $0-(-6 \times 1/2)=3$ ἢ $[0 \times (-1) + 6 \times 1/2 + 0 \times (-1)]-0=3$ ὅπου 0,6,0 (ἐν τῶν ἀγκυλῶν) παριστοῦν τὸ καθαρὸν κέρδος τῶν διανυσμάτων τῆς βάσεως, ὡς γραμμικὸς συνδυασμὸς τῶν ὁποίων θὰ ἠδύνατο νὰ ἐκφρασθῇ τὸ διάνυσμα Π , τὸ ἀντιστοιχοῦν εις τὸ τρίτον στοιχείον τῆς τελευταίας σειρᾶς.

Πρὸς ὑπολογισμὸν τοῦ ἔκτου στοιχείου τῆς τελευταίας σειρᾶς τοῦ πιν. β' ἔχομεν $(-2)-(-6) \times 0=-2$ ἢ $(2 \times 0 + 0 \times 6 + 1 \times 0)-2=-2$.

Ἐπειδὴ οἱ ὡς ἄνω δύο τρόποι ὑπολογισμοῦ εἶναι ἰσοδύναμοι, δύναται νὰ χρησιμοποιηθοῦν ταυτοχρόνως πρὸς ἔλεγχον τῆς ἀκριβείας τῶν ἐγγραφῶν ἐκάστου νέου πινακίου. Ἄν δηλαδὴ παρατηρηθῇ διαφορὰ ἀποτελέσματος τῶν δύο ὑπολογισμῶν σημαίνει ὅτι ἐγίνε λάθος εις τὴν σύνταξιν τοῦ πινακίου.

Μετὰ τὴν ἀποπεράτωσιν τῶν ὡς ἄνω ὑπολογισμῶν, ἄς ἐξετάσωμεν τῶρα τὸ πινάκιον β'. Παρατηροῦμεν ἐν πρώτοις ὅτι τὸ νέον πρόγραμμα ($\Pi_6: 20, \Pi_5: 40, \Pi_8: 70$) εἶναι καλλίτερον ἀπὸ τὸ ἀρχικόν ($\Pi_6: 100, \Pi_7: 80, \Pi_8: 150$) διότι διδὲι καθαρὸν κέρδος 240 νομισματικὰς μονάδας (40×6). Τὸ καθαρὸν κέρδος καταγράφεται ὡς πρῶτον στοιχείον τῆς τελευταίας σειρᾶς ('). Παρατηροῦμεν ὅμως ἐπίσης ὅτι δύο ἐκ τῶν στοιχείων τῆς τελευταίας σειρᾶς φέρουν ἀρνητικὸν σημεῖον, ὅπερ σημαίνει ὅτι εἶναι δυνατὴ περαιτέρω βελτίωσις τοῦ κέρδους τῆς ἐπιχειρήσεως δι' εἰσαγωγῆς εις τὴν βάση τοῦ διανύσματος εις τὸ ὁποῖον ἀντιστοιχεῖ τὸ ἀρνητικὸν στοιχείον μετὰ τὴν μεγαλύτεραν ἀπόλυτον τιμὴν ἤτοι τοῦ Π_2 καὶ δι' ἀφαιρέσεως Π_6 , ἐπειδὴ $20/2 < 70/1$. Ἐπομένως οἱ ὑπολογισμοὶ δεόν νὰ συνεχισθοῦν διὰ τὴν κατάρτισιν νέου πινακίου.

1. Τὸ στοιχείον αὐτὸ μολοντί δὲν ὑποδηλοῖ ὀριακὸν κέρδος, τίθεται εις τὴν τελευταίαν σειρὰν διότι ἐξομοιοῦται ὑπολογιστικῶς πρὸς τὰ λοιπὰ στοιχεῖα τῆς σειρᾶς ταύτης.

Εἰς τὸ σημεῖον αὐτὸ δίδομεν τὸ γενικὸν κριτήριον τῆς μεθόδου simplex περὶ τῆς συνεχίσεως ἢ μὴ τῶν ὑπολογισμῶν.

Κριτήριον simplex. Μετὰ τὴν κατάρτισιν ἐκάστου πινακίου:

1) Ἄν ἐν ἡ περισσώτερα στοιχεῖα τῆς τελευταίας σειρᾶς φέρουν ἀρνητικὸν σημεῖον, βελτίωσις τοῦ οικονομικοῦ ἀποτελέσματος εἶναι δυνατή, καὶ οἱ ὑπολογισμοὶ συνεχίζονται, ἐκτός, 2) ἂν πάντα τὰ στοιχεῖα τοῦ «εἰσερχομένου» διανύσματος εἶναι μὴ θετικά (1) ὁπότε συνήθως σημαίνει ὅτι τὸ πρόβλημα ἔχει λανθασμένην διατύπωσιν· 3) ἂν πάντα τὰ στοιχεῖα τῆς τελευταίας σειρᾶς εἶναι μὴ ἀρνητικά (2), τὸ ἐν λόγω πινάκιον περιέχει τὸ «ἄριστον» πρόγραμμα δράσεως καὶ οἱ ὑπολογισμοὶ πρέπει νὰ σταματήσουν. Τὸ μέγιστον οικονομικὸν ἀποτέλεσμα δίδεται ἐκ τοῦ πρώτου στοιχείου τῆς τελευταίας σειρᾶς.

Συνέχεια ὑπολογισμῶν. Ἡ κατάστρωσις τοῦ ἐπομένου πινακίου γίνεται βάσει τῶν πληροφοριῶν τοῦ πινακίου β', ὅπως ἀκριβῶς ἐγένετο ἡ κατάστρωσις τοῦ πινακίου β' βάσει τῶν πληροφοριῶν τοῦ πινακίου α'.

Πινάκιον γ'.

K.K.	→					2	2	3	4	6	
		B	Π_0	Π_6	Π_7	Π_8	Π_1	Π_2	Π_3	Π_4	Π_5
→	2	Π_2	10	$\frac{1}{2}$	$-\frac{1}{2}$			1	$\frac{1}{2}$		
	6	Π_5	40		$-\frac{1}{2}$		1	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$	1	
		Π_8	60	$-\frac{1}{2}$	$-\frac{1}{2}$	1	-2		1	$-\frac{1}{2}$	
O.K.	→		260	1	2		4				

Ἐκ τῆς ἐπισκοπῆσεως τοῦ πινακ. γ' συνάγεται ὅτι: α) Τὸ καθαρὸν κέρδος τοῦ νέου προγράμματος (260 ν.μ.) εἶναι ἀνώτερον τοῦ καθαροῦ κέρδους τοῦ προηγουμένου προγράμματος (240 ν.μ.). β) Οὐδὲν ἐκ τῶν στοιχείων τῆς τελευταίας σειρᾶς εἶναι ἀρνητικόν· συνεπῶς, συμφώνως πρὸς τὸ κριτήριον simplex, τὸ πινάκιον γ' περιέχει τὸ «ἄριστον» πρόγραμμα δράσεως, ἥτοι Π_2 : 10, Π_5 : 40 καὶ Π_8 : 60 καὶ οἱ ὑπολογισμοὶ πρέπει νὰ σταματήσουν. Τὸ ζητούμενον μέγιστον κέρδος εἶναι 260 νομισματικὰ μονάδες.

Τὰ ἀποτελέσματα τοῦ πινακ. β' ἱκανοποιοῦν ἐπίσης τοὺς ὅρους τοῦ προβλήματος. Οὕτω ἔχομεν:

1. Ἦτοι ἀρνητικά ἢ μηδέν.
2. Ἦτοι θετικά ἢ μηδέν.

Ἐπίπεδον δράσεως	$\Pi_1 = \lambda_1 = 0$	
»	»	$\Pi_2 = \lambda_2 = 10$
»	»	$\Pi_3 = \lambda_3 = 0$
»	»	$\Pi_4 = \lambda_4 = 0$
»	»	$\Pi_5 = \lambda_5 = 40$
Ἐπίπεδον ἀδρανείας	$\Pi_6 = \lambda_6 = 0$	
»	»	$\Pi_7 = \lambda_7 = 0$
»	»	$\Pi_8 = \lambda_8 = 60$ (†)

Συνεπῶς αἱ (5) καὶ (6) γίνονται :

$$\varphi(\lambda) = 2 \times 0 + 2 \times 10 + 3 \times 0 + 4 \times 0 + 6 \times 40 = 260 = \text{μέγιστον}$$

καὶ $0 \cdot \Pi_1 + 10 \cdot \Pi_2 + 0 \cdot \Pi_3 + 0 \cdot \Pi_4 + 40 \cdot \Pi_5 + 0 \cdot \Pi_6 + 0 \cdot \Pi_7 + 60 \cdot \Pi_8 = \Pi_0$ ἢ ἀναλυτικώτερον :

$$0 \times 2 + 10 \times 2 + 0 \times 1 + 0 \times 2 + 40 \times 2 + 0 \times 1 + 0 \times 0 + 60 \times 0 = 100$$

$$0 \times 2 + 10 \times 0 + 0 \times 1 + 0 \times 1 + 40 \times 2 + 0 \times 0 + 0 \times 1 + 60 \times 0 = 80$$

$$0 \times 0 + 10 \times 1 + 0 \times 2 + 0 \times 1 + 40 \times 2 + 0 \times 0 + 0 \times 0 + 60 \times 1 = 150$$

Ἐκθέτομεν κατωτέρω συστηματικῶς τὸ εὐρέθην πρόγραμμα :

« Ἀριστον » πρόγραμμα δράσεως τῆς ἐπιχειρήσεως Α.

Ἐπιλεγείσαι Παραγ. Διαδικασίαι (Ε.π.δ.)	Ἐπίπεδον δράσεως Ε.π.δ.	Κέρδος κατὰ μονάδα Ε.π.δ.	Σύνολον κέρδος ἐξ ἐκάστης Ε.π.δ.	Συνολικόν κέρδος τοῦ προγράμματος	Ἀχρησιμοπ. ποσότης συντ./στῶν
Π_2	10	2	20	260	60 μον. ἐκ τοῦ συντ. γ
Π_5	40	6	240		

4. Παρατηρήσεις.

1. Τὰ στοιχεῖα τῆς τελευταίας σειρᾶς τοῦ πινακίου μεγιστοποιήσεως (2) παρουσιάζουν ἰδιαίτερον ἐνδιαφέρον.

α) Τὸ πρῶτον στοιχεῖον παριστᾷ πάντοτε τὸ «μέγιστον» δυνατόν οικονομικόν ἀποτέλεσμα (κέρδος, παραγωγή κλπ.).

β) Ἄν πολλαπλασιάσωμεν τὰ στοιχεῖα τῆς τελευταίας σειρᾶς τὰ ἀντιστοιχοῦντα εἰς τὰ διανύσματα ἀδρανείας, ἐπὶ τῶν ἀντιστοίχων διαθεσίμων

1. Ἡ μὴ χρησιμοποίησις τῶν 60 μονάδων ὀφείλεται προφανῶς εἰς τὴν ἔλλειψιν ἀντιστοίχων ποσοτήτων ἐκ τῶν συμπληρωματικῶν συντελεστῶν α καὶ β (ὑπόθεσις σταθερῶν ἀναλογιῶν).

2. «Πινάκιον μεγιστοποιήσεως» καλεῖται συνήθως τὸ τελευταῖον πινάκιον τῶν ὑπολογισμῶν εἰς τὰ προβλήματα μεγιστοποιήσεως.

ποσοτήτων συντελεστών παραγωγής και προσθέσωμεν τὰ προκύπτοντα γινόμενα, λαμβάνομεν ἄθροισμα ἴσον πρὸς τὸ μέγιστον δυνατὸν κέρδος. Οὕτω ἐνταῦθα : $1 \times 100 + 2 \times 80 + 0 \times 150 = 260$.

Ἡ σχέσις αὕτη ὀφείλεται εἰς τὴν λεγομένην «δυναδικὴν» φύσιν τῶν προβλημάτων τοῦ Γραμμικοῦ Προγραμματισμοῦ. Κατὰ τὴν θεωρίαν τοῦ Γραμμικοῦ Προγραμματισμοῦ ἕκαστον πρόβλημα μεγιστοποιήσεως ἔχει λύσιν ἴσην πρὸς τὴν λύσιν τοῦ ἀντιστοίχου «διδύμου προβλήματος» ἐλαχιστοποιήσεως καὶ ἀντιστρόφως. Αἱ λύσεις τῶν δύο προβλημάτων δίδονται ὑπὸ τοῦ τελικοῦ πινακίου τῶν ὑπολογισμῶν. Ἐνταῦθα τὰ στοιχεῖα 1, 2, 0 τῆς τελευταίας σειρᾶς, τὰ ἀντιστοιχοῦντα εἰς τὰ διανύσματα ἀδρανείας, εἶναι λύσεις τοῦ διδύμου προβλήματος ἐλαχιστοποιήσεως. Ἡ ἀνάπτυξις τῆς σημασίας τῆς δυναδικῆς φύσεως τῶν προβλημάτων τοῦ Γραμμικοῦ Προγραμματισμοῦ ἐκφεύγει τῶν πλαισίων τῆς παρούσης εἰσαγωγικῆς ἐργασίας. Τὴν ἀνωτέρω ἀναφερθεῖσαν σχέσιν δυνάμεθα ἐν τούτοις νὰ χρησιμοποιήσωμεν πρὸς τελικὸν ἔλεγχον τῆς ἀκρίβειας τῶν ὑπολογισμῶν. Ἄν, ὁ ἐν ἀρχῇ τῆς παρούσης παραγράφου (β) ἀναφερόμενος ὑπολογισμὸς, δίδῃ ἀποτέλεσμα διάφορον τοῦ πρώτου στοιχείου τῆς τελευταίας σειρᾶς, τότε οἱ ὑπολογισμοὶ εἶναι λαθασμένοι.

γ) Τὰ λοιπὰ στοιχεῖα τῆς τελευταίας σειρᾶς εἶναι μὴ ἀρνητικὰ τοῦτο σημαίνει ὅτι ἡ εἰσαγωγή εἰς τὴν βάσιν ἐνὸς ἐκ τῶν ἀντιστοίχων διανυσμάτων δὲν αὐξάνει τὸ τελικὸν ἀποτέλεσμα, δυνατὸν δὲ νὰ τὸ μειώσῃ (περίπτωσις τοῦ Π_1).

2. Ὑπετέθη ὅτι ἡ μὴ χρησιμοποίησις ποσοτήτων ἐξ ἐνὸς συντελεστοῦ δὲν ζημιώνει τὴν ἐπιχείρησιν. Ἄν ὅμως αἱ μὴ χρησιμοποιούμεναι ποσότητες προκαλοῦν ζημίας, λόγῳ π.χ. ἀδυναμίας διατηρήσεως αὐτῶν ἢ ἐξόδων ἀποθηκεύσεως κλπ., τὸ συνολικὸν κέρδος τῆς ἐπιχειρήσεως πρέπει νὰ μειωθῇ ἀντιστοίχως. Εἶναι δυνατὸν τότε νὰ ἀπαιτῆται συνέχισις τῶν ὑπολογισμῶν πρὸς εὐρεσιν καλλιτέρου προγράμματος ὑπὸ τὰς νέας συνθήκας (').

3. Ὁ ἀριθμὸς τῶν ἀπαιτουμένων πινακίων ὑπολογισμοῦ δὲν εἶναι συνήθως μεγαλύτερος τοῦ ἀριθμοῦ τῶν ἐν ἀνεπαρκείᾳ συντελεστῶν παραγωγῆς, δυνατὸν δὲ νὰ εἶναι πολὺ μικρότερος. Πρὸς διευκόλυνσιν τῶν ὑπολογισμῶν συνιστῶνται τὰ ἀκόλουθα : α) Χρῆσις τετραγωνισμένου χάρτου διὰ τὴν κατάστρωσιν τῶν πινακίων. β) Ἐνσωμάτωσις τῶν πινακίων εἰς ἕνα συνεχῆ πίνακα, οὕτως ὥστε νὰ ἀποφεύγεται ἡ ἐπανάληψις τῶν δύο πρώτων σειρῶν καὶ νὰ διευκολύνεται ὁ ὑπολογισμὸς ἐκάστου πινακίου δι' ἄμέσου συσχετίσεως πρὸς τὸ προηγούμενον πινακίον. γ) Ὅταν τὸ «εἰσερχόμενον» διάνυσμα ἔχει ἐν ἡ περισσότερα μηδενικὰ στοιχεῖα, τὰ στοιχεῖα τὰ ὅποια κείνται ἐπὶ τῶν σειρῶν τῶν μηδενικῶν στοιχείων, μεταφέρονται ἀναλλοίωτα εἰς τὰ ἀντίστοιχα τετραγωνίδια τοῦ νεο-καταρτιζομένου πινακίου. Ὅμοιως, πάντα τὰ στοιχεῖα

1. Ἡ περίπτωση αὕτη μολονότι ἀναμφισβητήτου πρακτικοῦ ἐνδιαφέροντος δὲν ἀναφέρεται εἰς τὴν φιλολογίαν τοῦ Γ.Π. Ὁ γράφων διεβεβαίωθη κατόπιν ἐπανειλημμένων πειραματισμῶν, ὅτι ὁ χειρισμὸς τῆς παρούσης περιπτώσεως εἶναι δυνατὸς ἀνευ οὐσιαστικῆς ἀλλοιώσεως τῆς περιγραφείσης τεχνικῆς.

των στηλών αί όποια άντιστοιχούν εις μηδενικά στοιχεΐα του «έξερχομένου» διανύσματος μεταφέρονται αναλλοίωτα εις τας άντιστοιχους θέσεις του νεοκαταρτιζομένου πινακίου. Τουτο όφείλεται εις τον μηδενισμόν του ύπό στοιχ. δ, παρ. 3 του παρόντος τμήματος (δεύτερον στάδιον ύπολογισμών) προσδιοριζομένου γινομένου. Εις τας άνωτέρω περιπτώσεις είναι, νομίζομεν, σκόπιμον νά σημειοϋνται αί έν λόγω στήλαι ή σειραί, τά δε στοιχεΐα των νά μεταφέρονται άμέσως εις τό νέον πινάκιον.

4. Είναι δυνατή ή παράλειψις των διανυσμάτων άδρανεΐας προς συντόμεισιν των ύπολογισμών. Εις τήν περίπτωσιν αυτήν δέν εξασφαλίζεται όμως τό ύπ' άριθ. (1) άνωτέρω, κριτήριον τελικου έλέγχου.

5. Το ληφθέν ένταϋθα πρόβλημα είναι βεβαίως εύκολώτατον (1) και δύναται νά λυθή και δι' άλλων μεθόδων. Η μέθοδος simplex έσχεδιάσθη δια τήν λύσιν πολϋ συνθετωτέρων προβλημάτων. Έχρησιμοποιήσαμεν έν τούτοις τό άνωτέρω άπλουσν πρόβλημα δι' εύκολίαν αναπτύξεως τής μεθόδου και διότι ή διαδικασία λύσεως των συνθέτων προβλημάτων είναι ακριβώς ή ίδια με τήν ένταϋθα χρησιμοποιηθεΐσαν.

6. Δια τήν λύσιν προβλημάτων έλαχιστοποιήσεως άκολουθεΐται ή περιγραφείσα διαδικασία τής μεθόδου simplex, με μικράς μόνον άλλαγάς ύπαγορευομένης ύπό τής φύσεως των προβλημάτων έλαχιστοποιήσεως (2).

5. Περίληψις.

Η διαδικασία λύσεως των προβλημάτων μεγιστοποιήσεως δύναται νά συνοψισθή ώς άκολουθως :

α) Ταξινόμησις και έλεγχος των πληροφοριών. Άπαιτοϋνται συνήθως πληροφορίαί περί : 1) τής ποσότητος και του είδους των διαθεσίμων οικονομικών μέσων (συντελεστών παραγωγής ύπό εύρείαν έννοιαν), 2) των διαθεσίμων μεθόδων δράσεως (παραγωγικών διαδικασιών ύπό εύρείαν έννοιαν) και 3) του οικονομικου άποτελέσματος (κέρδους, παραγωγής κλπ.) τό όποϊον έπιζητείται όπως καταστή μέγιστον.

β) Έπιλογή διανυσμάτων άδρανεΐας.

γ) Διατύπωσις του προβλήματος (και έλεγχος τής «γραμμικότητος» αυτού.)

δ) Κατάρτισις του πινακίου α' δι' εισαγωγής των πληροφοριών και των διανυσμάτων άδρανεΐας εις τας οικείας θέσεις και δι' έγγραφής των στοιχείων τής πρώτης σειρας εις τά άντίστοιχα τετραγωνίδια τής τελευταίας σειρας με άντίθετον σημειον.

1. Με όλίγην πείραν ή εκτέλεσις των ύπολογισμών δύναται νά γίνη έντός πενταλέπτου.

2. Charnes A., W. W. Cooper, and A. Henderson. «An introduction to Linear Programming», New York, 1953. Neuman, P., «Some calculations of least - cost diets», Oxford Bulletin of Statistics, Aug. 1954.

ε) Καθορισμός του «είσερχομένου» διανύσματος (ώς ἐν παρ. 3 ανωτέρω, πρώτον στάδιον ὑπολογισμῶν).

ς) Καθορισμός του «ἐξερχομένου» διανύσματος (ώς ἐν παρ. 3, πρώτον στάδιον ὑπολογισμῶν).

ζ) Κατάστρωσις του δευτέρου πινακίου ὡς ἀκολούθως :

1) Εἰσαγωγή του νέου διανύσματος εἰς τὴν βάσιν.

2) Ὑπολογισμὸς τῶν στοιχείων τῆς σειρᾶς ἔναντι τοῦ νέου διανύσματος (ὡς ἐν παρ. 3, δεύτερον στάδιον ὑπολογ.).

3) Ὑπολογισμὸς τῶν λοιπῶν στοιχείων τοῦ πινακίου (ὡς ἐν παρ. 3, δεύτερον στάδιον ὑπολογισμῶν).

η) Ἐπισκόπησις τοῦ δευτέρου πινακίου πρὸς καθορισμόν :

1) Τοῦ οἰκονομικοῦ ἀποτελέσματος τοῦ νέου προγράμματος.

2) Τῆς δυνατότητος περαιτέρω βελτιώσεως τοῦ οἰκονομικοῦ ἀποτελέσματος (ἐφαρμογὴ «κριτηρίου simplex»).

Ἄν ὑπάρχη δυνατότης βελτιώσεως, τότε ἐπιβάλλεται :

θ) Κατάρτισις τρίτου πινακίου κατὰ τὰ γνωστά, κ.ο.κ. μέχρις οὗτοῦ ἢ ἐφαρμογὴ τοῦ κριτηρίου simplex δείξῃ ὅτι ἐπετεύχθη τὸ «ἄριστον» πρόγραμμα δράσεως ἢ ὅτι λύσις τοῦ προβλήματος εἶναι ἀδύνατος.

ι) Ἐλεγχος τῆς ὀρθότητος τῶν ἐγγραφῶν διὰ τῆς ἐφαρμογῆς τοῦ ὑπὸ στοιχ. β' τῆς παρ. 4 κριτηρίου.

ια) Ἐλεγχος τῆς οἰκονομικῆς λογικῆς τοῦ «ἄριστου» προγράμματος δράσεως διὰ συσχετίσεως πρὸς τὰ δεδομένα καὶ τοὺς περιορισμοὺς τοῦ προβλήματος.

ιβ) Συστηματικὴ ἔκθεσις τοῦ εὑρεθέντος «ἄριστου» προγράμματος δράσεως διὰ σαφοῦς καθορισμοῦ : 1) τοῦ εἴδους καὶ τοῦ ἐπιπέδου δράσεως τῶν παραγωγικῶν διαδικασιῶν αἱ ὁποῖαι πρέπει νὰ χρησιμοποιηθοῦν, 2) τοῦ συνολικῶς ἐπιτυγχανομένου οἰκονομικοῦ ἀποτελέσματος ἐκ τῆς ἐκτελέσεως τοῦ προγράμματος, 3) τῶν μὴ χρησιμοποιουμένων ὑπὸ τοῦ προγράμματος ποσοτήτων ἐκ τῶν συντελεστῶν παραγωγῆς.