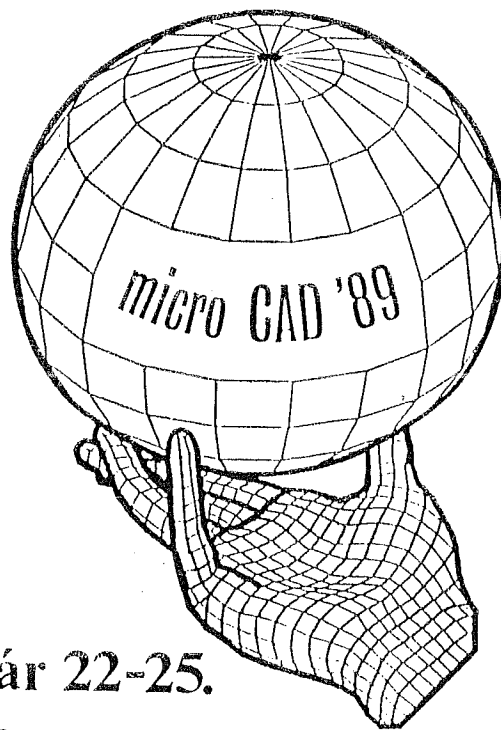


# micro CAD '89

Számítástechnikai és Pénzügyi Találkozó  
előadásai



Miskolc, 1989. február 22-25.

HUNGARY

Mérnöki alkalmazások általános kérdései

A GAZDASÁGOS SZERKEZETMÉRETEZÉS MATEMATIKAI MÓDSZEREI

Dr. Jármái Károly

Nehézipari Műszaki Egyetem, Miskolc, Magyarország

Bevezetés

A gazdaságos szerkezetmérétezés hatékony eszközei az egycélfüggvényes és a többcélfüggvényes optimalás matematikai módszerei. Az [1] -ben kidolgozott interaktív döntéstámogató programrendszerbe öt különféle egycélfüggvényes, valamint hét különféle többcélfüggvényes optimaló algoritmus került beépítésre. Az algoritmusok a következők:

Egycélfüggvényes optimalás:

- rugalmas toleranciák módszere FT [2],
- direkt-véletlen keresés módszere DRS [3],
- hillclimb algoritmus HI [4,5],
- complex algoritmus BO [6,7],
- direkt keresés - megfelelő irány módszere PA [8,9].

A többcélfüggvényes optimalás:

- a min-max eljárás [10],
- a globális kritérium módszerének két típusa [11, 1],
- a súlyozott min-max eljárás [11],
- a súlyozott globális kritérium módszere [1],
- egyszerű súlyozás,
- normált súlyozás.

A rugalmas toleranciák módszere:

Az  $f(\bar{x}) \rightarrow \min$

$$\begin{aligned} h_i(\bar{x}) &= 0 & (i = 1, \dots, M) & \text{egyenlőségi feltételek} \\ g_j(\bar{x}) &\geq 0 & (j = M+1, \dots, P) & \text{egyenlőtlenségi} \\ & & & \text{feltételek} \end{aligned}$$

alakú nemlineáris programozási feladatot úgy oldja meg, hogy a minimum keresése folyamán olyan pontokat is felhasznál, amely nem elégíti ki okvetlenül a fenti feltételeket. Ezeket a pontokat közel-megfelelőnek nevezzük. Az eljárás a feltételek vizsgálatát a következő vizsgálatra egyszerűsíti

$$\phi^{(k)} - T(\bar{x}) \geq 0 \quad (2)$$

ahol  $\phi^{(k)}$  az ún. tolerancia-kritérium,  $T(\bar{x})$  a feltételeli függvények funkcionálja.

$$\phi^{(k)} = \min \left\{ \phi^{(k-1)}, \frac{M+1}{r+1} \sum_{i=1}^{r+1} \|x_i^{(k)} - x_{r+2}^{(k)}\| \right\} \quad (3)$$

$$\phi^{(0)} = 2(M+1) \cdot t \quad (4)$$

ahol  $t$  a kezdeti poliéder hossza,  $M$  az egyenlőtlenségi

feltételek száma,  $x_i^{(k)}$  a poliéder  $i$ -ik csúcspontjának vektora a  $k$ -id lépésben.  $r = N - M$  szabadságfok,  $\bar{x}_{r+2}^{(k)}$  a poliéder súlypontja.

$\phi^{(k)}$  definíciójában a második tag a csúcspontok súlyponttól mért átlagos távolsága.

$$\Theta^{(k)} = \frac{M+1}{r+1} \sum_{i=1}^{r+1} \left\| \bar{x}_i^{(k)} - \bar{x}_{r+2}^{(k)} \right\|^2 = \frac{M+1}{r+1} \left\{ \sum_{i=1}^{r+1} \sum_{j=1}^N (x_{i,j}^{(k)} - x_{r+2,j}^{(k)})^2 \right\}^{1/2}. \quad (5)$$

Ezen távolság az optimumkeresés folyamán nőhet, csökkenhet, vagy változatlan maradhat. A megoldás közelében azonban a poliéder mérete egyre kisebb lesz és végül nullára csökken.  $\phi^{(k)}$  monoton csökkenő függvény szintén a nullához tart.

$$T(\bar{x}) = + \sqrt{\sum_{i=1}^M h_i^2(\bar{x}) + \sum_{i=M+1}^P U_i g_i^2(\bar{x})} \quad (6)$$

$U_i$  a Heaviside operátor,  $U_i = 0$  ha  $g_i(\bar{x}) = 0$ ,  $U_i = 1$ , ha  $g_i(\bar{x}) < 0$ . A  $T(\bar{x})$  függvény minden  $\bar{x}$ -re pozitív, ha értéke kicsi, ez azt jelenti, hogy a kérdéses pont a megfelelő pontok tartományához közel helyezkedik el.

A módszer két fő lépésből áll. Az első az  $f(\bar{x})$  függvény minimálása. Ennek során  $\phi^{(k)}$  értéke is csökken. A második lépés az egyenlőségi és egyenlőtlenségi feltételekből alkotott  $T(\bar{x})$  függvény értékének csökkentése. Ez azt a célt szolgálja, hogy a megfelelő, illetve közel-megfelelő pontok sorozatán keresztül jussunk el a megoldáshoz. A módszer részletes leírása [1,2]-ben található.

### A direkt-véletlen kereső módszer

A Weisman [3] által kidolgozott módszer három különböző technikát kombinál. A Hooke and Jeeves-féle direkt kereső módszert, a véletlen keresést és a büntetőfüggvények módszerét. A büntető függvényeket a következőképpen határozza meg:

$$P(x,r) = f(x) + \sum_{j=1}^P \delta_j r_j g_j^2(x) \quad (7)$$

ahol  $\delta_i = (1 - U_i) = 0$ , ha kielégül a feltétel

$\delta_i = 1$ , ha nem elégül ki

$U_i$  a Heaviside-operátor.

Az egyenlőségi feltételek vissza vannak vezetve egyenlőtlenségekre.

$$g_j(x) = |h_j(x) - \xi_j| \leq c \quad (8)$$

ahol  $\xi_j$  az adott egyenlőtlenségi feltételnél még elfogadható pontosság.

A Hooke and Jeeves algoritmus végzi el a  $P(x,r)$  függ-

vény minimálását,  $r_i$  folytonosan, iterációs lépésről lépésre növekvő értékei mellett.

A keresés akkor áll meg, ha az összes feltétel kielégül, vagy ha a feltételek abszolút eltérése a kezdő és végpontban kisebb mint egy előre megadott határ pl.  $10^{-4}$ .

Az  $r_i$  értékei a kezdőpontban a következők:

$$r_i^{(0)} = \frac{0.02}{p^* g_i(x^{(0)}) f(x^{(0)})} \quad (9)$$

ahol  $p^*$  a feltételek száma.

Minden egyes iterációs lépés végén ( $k$ ), a nem teljesülő feltételeknél az  $r^{(k)}$  értékét nyolcszorosára növeli a következő iterációban ( $k+1$ ).

Hasonlóan a Hooke and Jeeves keresés minden egyes iterációs ciklusa végén egy véletlen keresést hajt végre. A vizsgált teret hiperszférákra bontja, melyek középpontja a Hooke and Jeeves keresés által meghatározott legjobb  $x$  vektor. A hiperszférákra véletlenszámokkal generált pontokban meghatározza a függvényértéket.

Ha talál olyan pontot, melynél az eltérés 10 % alatt van a korábbi minimumtól, akkor újabb Hooke and Jeeves keresést hajt végre az előzőek szerint. A következő ( $k+1$ )-dik lépésben a kezdőpont az előző  $k$ -dik lépésnél valamely hiperfelületén adódott legkisebb függvényértéket jelentő  $x$  vektor.

A hillclimb algoritmus leírása [5]-ben, a komplex algoritmus leírása [7]-ben, a direkt keresés- megfelelő irány módszere leírása [9]-ben található.

A következőkben néhány többcélűfüggvényes optimáló algoritmust tekintünk át.

Ha egyszerre több célfüggvény szélsőértékét is keressük, melyek hatása akár ellentétes is lehet, a kompromisszumos megoldás megkeresésének több módszerét is alkalmazhatjuk.

#### A min-max eljárás

Lineáris modellre Jutler [10] dolgozta ki. Összehasonlítja a relatív eltéréseket az egyes célfüggvényeknél önállóan elérhető minimumoktól (ideális minimum  $f^0$ -tól).

A  $k$ -adik célfüggvényt tekintve a relatív eltérés a következő módon határozható meg:

$$z_k'(\bar{x}) = \frac{|f_k(\bar{x}) - f_k^0|}{|f_k^0|} ; \quad z_k''(\bar{x}) = \frac{|f_k(\bar{x}) - f_k^0|}{|f_k(\bar{x})|} \quad (10)$$

$k = 1, \dots, K$

Transzformáljuk az eredeti problémát olyan alakra, hogy az összes célfüggvény minimális legyen. A (10) egyenletek azon függvényeknél, melyet minimálni kell a relatív növekedést, azon függvényeknél, melyet maximálni kell a relatív csökkenést határozzák meg.

Definiálva a

$$z_k(\bar{x}) = \max \{ z_k'(\bar{x}) ; z_k''(\bar{x}) \} \quad i = 1, \dots, K \quad (11)$$

Az optimumot a min-max eljárásnál az az  $\bar{x}$  jelenti, melynél

a relatív eltérések maximumainak minimuma van.

$$V_k(\bar{x}^*) = \min z_k(\bar{x}) \quad k = 1, \dots, K \quad (12)$$

Az  $\bar{x}^*$  tehát a legjobb kompromisszumos megoldás az összes célfüggvényénél.

### Súlyozott min-max eljárás

Az eredeti min-max eljárás relatív eltéréseit súlyozva az ún. Pareto optimumok egy tágabb halmazához jutunk

$$z_k(\bar{x}) = \max \left\{ w_k z'_k(\bar{x}) ; w_k z''_k(\bar{x}) \right\} \quad (13)$$

ahol 
$$\sum_{k=1}^K w_k = 1.$$

### Globális kritérium módszere

A függvények, amely a globális kritériumot jelenti az a mértéke, hogy milyen közel van az ideális megoldás vektorához,  $\bar{f}^0$ -hoz.

A függvény szokásos alakja (1. típus)

$$f(\bar{x}) = \sum_{i=1}^K \left( \frac{f_i^0 - f_i(\bar{x})}{f_i^0} \right)^P \quad (14)$$

ahol  $P = 1, 2, 3, \dots$ , mely értéktől függően az optimum megkereséséhez első-, másod-, vagy magasabb rangú függvényeket alkalmazunk.

Bármely olyan függvény, mely az ideális megoldáshoz való közelséget javítja, elfogadható globális függvényként. Például

$$L_p(f) = \left[ \sum_{i=1}^K |f_i^0 - f_i(\bar{x})|^P \right]^{1/P} \quad (15)$$

$$1 \leq P < \infty$$

Ez a kidolgozott 2. típus.  $P = 2$  esetén  $L_2(f)$  minimuma az Euklideszi távolságot adja meg az ideális megoldástól.

### A súlyozott globális kritérium módszere

A globális függvényben az eltérés helyett a relatív eltérést alkalmazva a következő összefüggést kapjuk:

$$L_p(f) = \left[ \sum_{j=1}^K \left| \frac{f_j^0 - f_j(\bar{x})}{f_j^0} \right|^P \right]^{1/P} \quad (16)$$

$$1 \leq P < \infty$$

Ezt az összefüggést alakítottam át oly módon, hogy  $P$  érté-

kére kettőt véve, súlyozó tényezőket bevezetve, az Euklideszi távolság súlyozását valósítottam meg [1].

$$L_p(f) = \left[ \sum_{i=1}^k w_i \left| \frac{f_i^0 - f_i(\bar{x})}{f_i^0} \right|^2 \right]^{1/2}; \quad \sum_i w_i = 1 \quad (17)$$

Módszerek a függvényvektor skalárrá alakítására

Az egyszerű súlyozás módszere a legismertebb és széles körben alkalmazott módszer. Lényege, hogy az egyes célfüggvényeket összegzi különböző súlyozó tényezők felhasználásával, így egycélfüggvényessé alakítja a problémát.

$$f(\bar{x}) = \sum_{i=1}^K w_i f_i(x) \quad (18)$$

ahol  $w_i \geq 0, \quad \sum_i w_i = 1.$

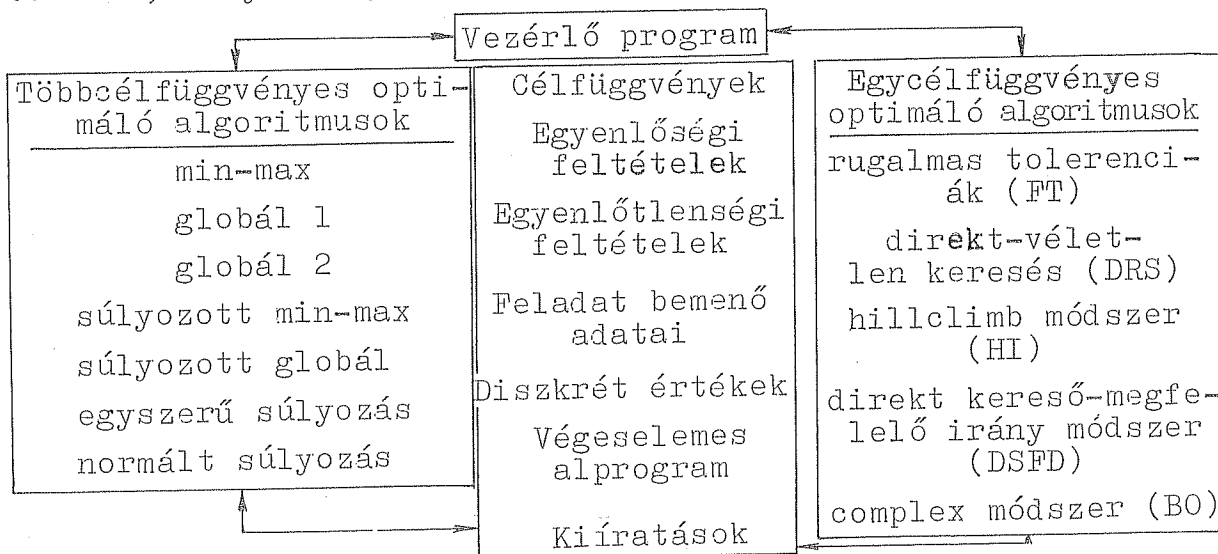
A súlyozó tényezőknek jelentős hatásuk lehet az optimum értékeire, de ez a hatás csökken, illetve megszűnik, ha az egyes célfüggvények értéke nominálisan jelentősen eltérő.

Ezen hátrány kiküszöbölhető a normált súlyozás módszerével. A célfüggvényeket a következő módon transzformáljuk:

$$f(\bar{x}) = \sum_{i=1}^K w_i f_i(\bar{x}) c_i \quad (19)$$

ahol  $c_i = 1/f_i^0, \quad \sum_i w_i = 1.$

Az IBM PC/AT gépen FORTRAN nyelven kifejlesztett interaktív döntéstámogató programrendszer oly módon kapcsolja össze az előbbieken felvázolt egy- és többcélfüggvényes algoritmusokat, hogy ugyanazon célfüggvény és feltételrendszert használva lehetővé teszi a probléma megoldását több algoritmusmal, számos súlyozó tényezővel, több kezdőponttal (l. ábra). Ezáltal az optimumok egy olyan halmazát állítja elő a tervező, mely a megalapozott döntéshozatal elősegíti.

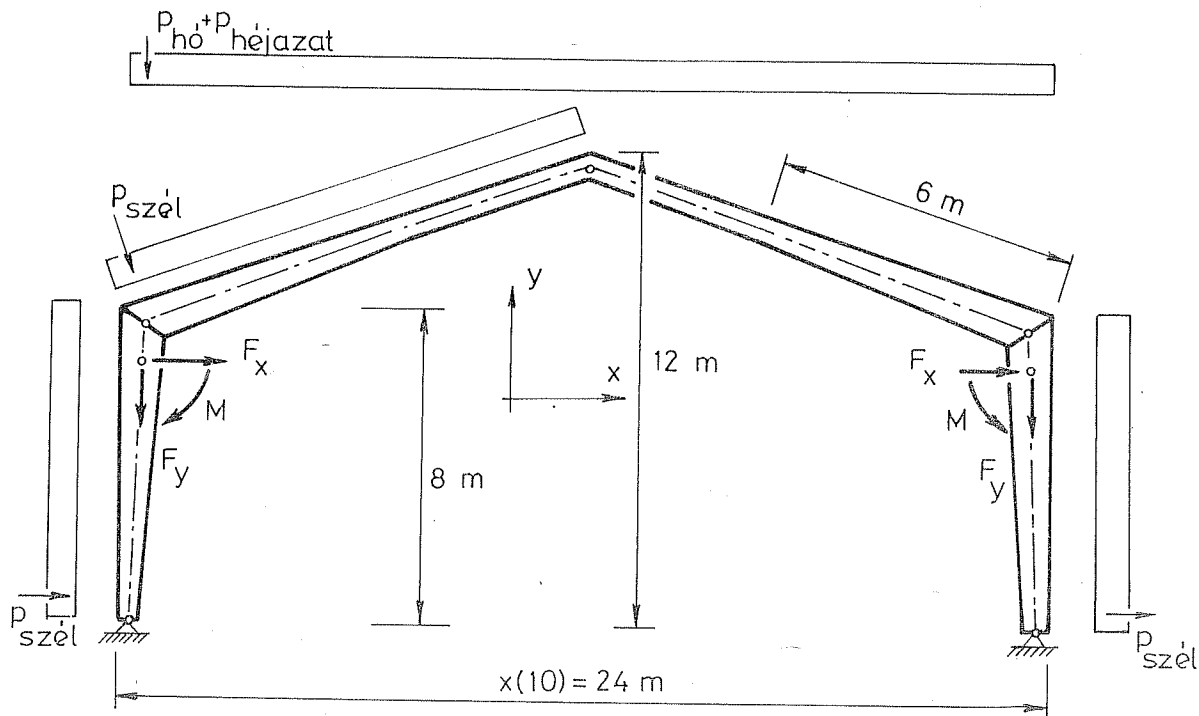


1. ábra

### Alkalmazások

A programrendszer 4 különféle szerkezettypusnál került felhasználásra.

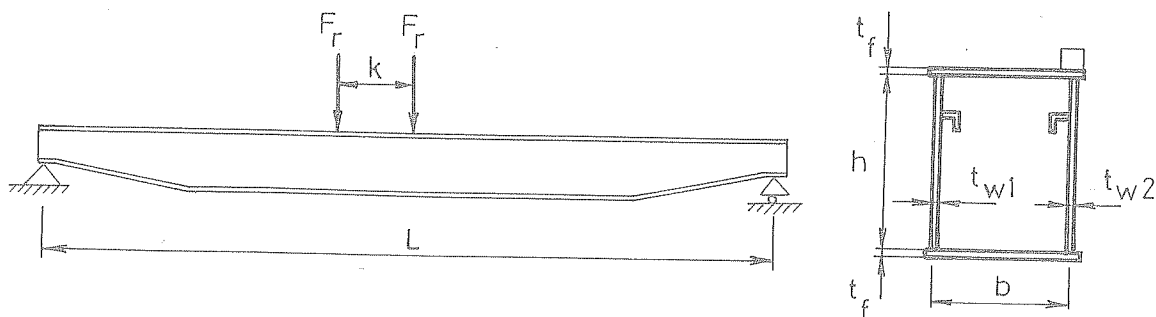
I. Egyhajós síkbeli csarnokkeret gazdaságos méretezése (2. ábra).



2. ábra

A keret lineárisan változó gerincmagasságú hegesztett I-tartókból áll. A terhelés az önsúlyból, a meteorológiai terhelésből és a darupályáról adódik. Három célfüggvény (kerettömeg, költség,  $1 \text{ m}^2$ -re jutó tömeg) és 35 méretezési feltétel (feszültségi-, alakváltozási-, horpadási-, kifordulási-, méretkorlátozási feltételek) mellett végeztük el a 10 ismeretlen méret meghatározását [14].

II. Aszimmetrikus szekrényszelvényű futódaruhíd főtartó gazdaságos méretezése (3. ábra)

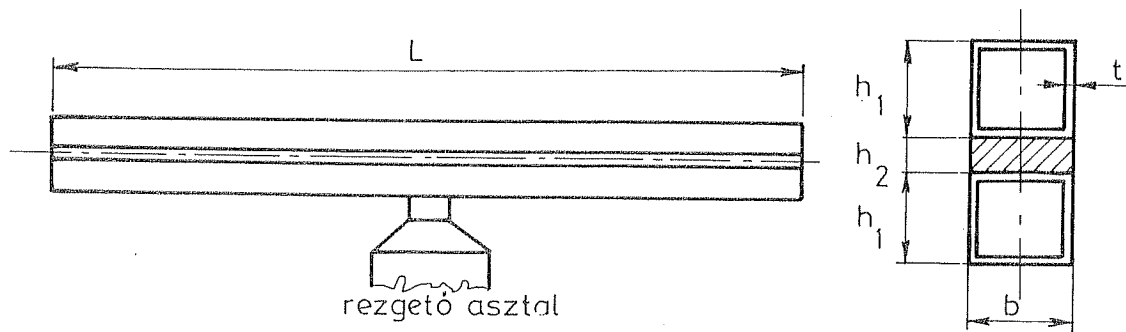


3. ábra

A főtartó öt ismeretlen méretét négy célfüggvény (tömeg, anyagköltség, hegesztési költség, felületelőkészítési költség) és 22 méretezési feltétel (feszültségi-, alakváltozási-, horpadási, fáradási feltételek) mellett határoztuk meg [13].



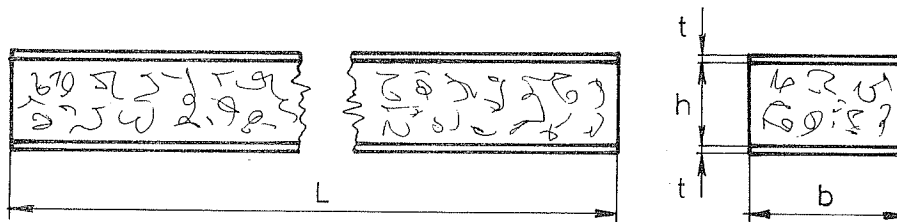
III. Szendvicstartó gazdaságos méretezése (4. ábra)



4. ábra

A tartó négy ismeretlen méretét négy célfüggvény (anyagköltségek, ragasztási költség, összköltség) és 14 feltétel (normál- és nyírófeszültségi, alakváltozási-, horpadási-, méretkorlátozási és rezgéscsillapítási feltételek) mellett határoztuk meg, széleskörű statikus és dinamikai vizsgálatot feltárva a szerkezet viselkedését.

IV. Műanyagbeton kitöltésű szerkezet gazdaságos méretezése (5. ábra)



5. ábra

A szerkezet négy ismeretlen méretét - köztük a tartóhosszúságot is - öt célfüggvény (anyagköltségek, felületelőkészítési, összköltség, tartóhossz) és 12 feltétel (feszültségi-, alakváltozási, méretkorlátozási feltételek) mellett határoztuk meg.

Irodalomjegyzék

1. Jármái, K.: Gazdaságos fémszerkezetek méretezése. Kandi-dátusi értekezés. Miskolc, 1988, 187 old.
2. Himmelblau, D. M.: Applied nonlinear programming. McGraw Hill Book Co., New York, 1971.
3. Weisman, J.: MINIMAL, a combined optimization technique, Ph. D. Dissertation. University of Pittsburgh. Pittsburgh, Pa, 1968.
4. Rosenbrock, H. H.: An automatic method for finding the greatest or least value of a function. Computer Journal. 1960. Vol. 3. pp. 175-184.
5. Bykovskij, S., Jármái, K.: Cost optimization of welded steel beams. Publ. of Techn. Univ. Series C. Mechanical Engineering. 1987. Vol. 41. pp. 241-254.

6. Box, M. J.: A new method of constrained optimization and a comparison with other methods. Computer Journal, 1965. Vol. 8. pp. 42-52.
7. Jármái, K.: Optimal design of welded frames by complex programming method. Publ. of Techn. Univ. Series C. Machinery. 1982. Vol. 37. pp. 79-97.
8. Pappas, M.: An improved direct search numerical optimization procedure. Computers and Structures. 1980. Vol. 11. pp. 539-557.
9. Jármái, K.: Aplicado de programadoj metodoj de la optimuna dimensionado de metaloj strukturoj, Interkomputo '82. Budapest, 1982. pp. 158-173.
10. Jutler, H.: Linejnaja model's neskolkimi celevymi funkcijami, Ekonomika i matematicheskie metody. 1967. Vol. III. No. 3. pp. 397-406.
11. Osyczka, A.: Multicriterion optimization in engineering. Ellis Horwood Limited. Chichester. 1984.
12. Jármái, K.: Single- and multicriteria optimization as a tool of decision support system. Computers in Industry (under publication).
13. Jármái, K.: Interaktiv döntésségítő programrendszer gazdaságos fémszerkezetek méretezésére, alkalmazás futóda-ruhídhöz. GÉP. XL évf. 8. szám. 29-37 old.
14. Jármái, K.: Gazdaságos síkbeli daruzott keretszerkezet rugalmas méretezése. GÉP. XL. évf. 11. szám. 420-426. old.