LRN Programmer en LMS TI-58 / TI-58C / TI-59

Pierre Houbert

Introduction

Les calculatrices programmables Texas Instruments **TI58** et **TI59** sont apparues en 1977, suivies en 1979 par la **TI58C**.

Basées sur un système AOS (notation algébrique directe), elles étaient programmables grâce à un langage spécifique nommé LMS (langage machine spécialisé).

Certains utilisateurs ont plus vu dans ces machines leur côté « calculatrice scientifique » (ou mathématique) en raison de leurs nombreuses fonctions mathématiques et statistiques, d'autres ont adopté ces calculatrices comme des « ordinateurs de poche » et ont même inventé, dans ces années de micro-informatique naissante, le terme de « pico-informatique ».

Nous aborderons ici le côté calculatrice programmable et essayerons de découvrir ce langage, a priori rudimentaire et simpliste, qui a pourtant su fasciner de nombreux adeptes.

En effet, ce langage s'est avéré être réellement attractif car suffisamment complet pour élaboré des programmes complexes.

Le champ des applications possibles a même permis une utilisation professionnelle dans certains domaines.

Les modules de programmes commercialisés concernaient les mathématiques, la navigation, l'ingénierie électrique, l'agriculture, l'investissement financier, la gestion de stock et bien d'autres activités sans oublier les jeux.

Les seules limites étaient dues aux contraintes physiques de ces machines : pas d'affichage alphanumérique (mais impression

papier de textes), taille de mémoire, support de sauvegarde (cartes magnétiques pour la **TI59** seulement).

Alors pourquoi se pencher aujourd'hui, à l'ère des « smartphones » et autres « tablettes », sur ces machines ancestrales et ce langage d'autrefois ?

Pour la même raison qui fait qu'à l'âge des navettes spatiales, des trains à grande vitesse, et autres engins de vitesse, nos enfants, et nos petits-enfants continuent à vouloir apprendre à faire du vélocipède : pour le plaisir !

Aujourd'hui des émulateurs de TI existent sur divers systèmes d'exploitation (MS Dos, Windows, Android, Pocket PC) et permettent de retrouver ce plaisir particulier de programmer avec un tel langage.

Premier programme

Premiers pas

Pour commencer, observons le clavier de notre calculatrice.



La première touche que nous aborderons est la touche 2nd. Elle va nous permettre d'accéder à la fonction « seconde » d'une touche, ainsi pour obtenir Π (pi) nous devons utiliser la fonction seconde de la touche 3.

Donc,

la séquence de touche 2nd donnera 3.14159265359

Pour calculer le périmètre d'un cercle de 4 cm de rayon, il faut faire $4 \times 2 \times \Pi = \text{et donc taper}$:



Nous pouvons faire un premier programme permettant de calculer le périmètre d'un cercle quelque soit son rayon...

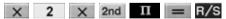
Ce programme sera du genre :

- Saisie nombre
- Multiplier par 2
- Multiplier par Pi
- Affichage résultat

La saisie du nombre se fera au clavier puis il faudra lancer l'exécution du programme qui s'arrêtera en affichant le résultat. Pour lancer le programme (et l'arrêter) nous utiliserons la touche

(et l'instruction) **R/S** qui signifie *Run / Stop*.

Notre programme sera donc de la forme :



Introduction du programme

Pour entrer un programme, il faut passer en mode programmation à l'aide de la touche LRN (*Learn*).

Lorsque nous appuyons sur cette touche LRM, l'affichage change et fait apparaître deux groupes de chiffres séparés par un espace.



Le premier groupe, composé de 3 chiffres représente l'adresse de l'instruction (nous parlerons plutôt de **pas** de programme), et le deuxième groupe, composé de 2 chiffres, représente le code de l'instruction.

A chaque instruction représentée sur le clavier correspond un code de deux chiffres (de 00 à 99) ainsi notre programme

pourrait s'écrire

puisque les codes respectifs sont

- 65 pour × 02 pour 2
- **65** pour X
- 89 pour 2nd II
- 95 pour
- 91 pour R/S

Pour repasser en mode « calculatrice », ou sortir du mode programmation, nous appuyons sur LRN.

Avant d'introduire notre programme, nous allons nous assurer qu'aucun autre programme n'est en mémoire en effaçant la mémoire programme avec **CP** obtenu avec **CP** (*Clear Program*).

Si nous repassons en mode programmation par appui sur LRN, nous sommes sur le pas 000 avec 00 comme code d'instruction.

Appuyons sur , le pas 001 apparaît avec 00 comme code d'instruction.

Appuyons ensuite sur 2 , puis X , puis 2nd II , puis = , puis R/S.

Au fur et à mesure de notre saisie, nous pouvons voir les pas de programme s'incrémenter pour un positionnement sur le pas de l'instruction suivante à introduire.

Pour vérifier notre saisie, nous avons deux solutions : soit nous « promener » dans notre programme pour afficher les pas successifs, soit sortir du mode programmation (avec LRN) et imprimer notre programme.

Promenons nous...

Pour vérifier notre saisie, nous pouvons « remonter » dans notre programme à l'aide de BST.

Chaque appui sur **BSI** nous fait « remonter » d'un pas et nous voyons s'afficher l'adresse du pas et le code de l'instruction :

affiche **005 91** puis **BST 004 95** puis **BST 003 89** puis **BST 002 65** puis **BST 001 02** puis **BST 000 65**.

Nous pouvons aussi « redescendre » dans notre programme à l'aide de SST.

affiche **001 02**, puis **SST 002 65**, puis **SST 003 89** puis **SST 004 95** puis **SST 005 91**.

Appuyons sur IRN pour revenir en mode « calculatrice ».

Nous avons quitté le mode programmation alors que le pointeur de pas était sur le pas **005**.

Si nous ré-appuyons sur Pour repasser en mode programmation, c'est le pas **005** qui s'affiche.

Si nous tentions de lancer l'exécution du programme, rien ne se passerait car le pointeur d'exécution est positionné sur l'instruction d'arrêt.

Pour revenir, en mode « calculatrice », il faut appuyer sur LRN puis RST (Reset) pour ramener le pointer sur le pas **000**.

Pour vérification du programme, nous allons l'imprimer en utilisant **LST** (2nd List)

Sur l'imprimante, nous obtenons :

000	65	\times
001	02	2
002	65	\times
003	89	11
004	95	=
005	91	R/S

L'impression papier nous donne l'adresse (pas) de l'instruction, son code et aussi sa traduction.

Premier test

Nous pouvons maintenant tester notre programme.

Il faut:

• ramener le pointeur à 000 : RST

• saisir un rayon : par exemple 2 5

• lancer le programme : R/S

et nous obtenons 157,0796327

L'utilisation pourrait être améliorée en évitant d'avoir à utiliser des touches telles que RST et R/S.

En effet, la calculatrice possède des touches de « fonction » (A, B, C, D, E) qui pourraient nous être utiles.

Nous allons donc utiliser la notion de « label » (ou étiquette).

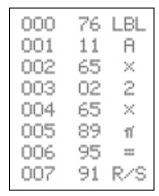
Pour modifier notre programme, nous ramenons le pointeur à l'adresse **000** avec **RST**, puis basculons en mode programmation avec **LRN**.

Nous sommes sur le pas **000** devant lequel nous allons insérer 2 lignes en utilisant **INS** deux fois : 2nd Ins

Nous pouvons maintenant mettre notre déclaration de label avec 2nd Lbl (LBL), puis A.

Nous revenons en mode « calculatrice » pour imprimer : LRN, puis RST 2nd List

Sur l'imprimante, nous obtenons :



Nous pouvons maintenant re-tester notre programme.

Il faut:

- saisir un rayon : par exemple 2 5
- lancer le programme :

et nous obtenons 157,0796327

Si après l'exécution nous appuyons sur IRN pour passer en mode programmation, nous nous apercevons que le pointeur d'exécution est placé sur le pas **008**.

Nous allons ajouter une deuxième partie permettant le calcul de la surface du cercle :

soit : LBL B X^2 X Π = R/S Π = R/S puis LRN pour retourner en mode « calculatrice ».

RST 2nd List pour imprimer.

000	76	T8L
001	11	R
002	65	\times
003	02	2
004	65	\times
005	89	II'
006	95	=
007	91	R/S
800	76	LBL
009	12	В
010	33	XZ
011	65	\times
012	89	II'
013	95	=
014	91	R/S

Maintenant un nombre n suivi de A affiche le périmètre et un nombre n suivi de B affiche la surface d'un cercle.

Nous pouvons maintenant modifier ce programme afin de ne saisir le rayon qu'une seule fois et faire nos deux calculs à la suite en tapant :

rayon A B

Pour le faire, nous allons devoir stocker en mémoire le rayon dans la procédure A et rappeler l'information stockée dans la procédure B.

Stockage en mémoire

La TI contient plusieurs « zones » de stockage pour conserver les données utilisées. Ces zones sont appelées **Registres**.

Le premier registre est celui qui correspond à l'affichage numérique : c'est le registre « \mathbf{x} ».

Le second registre est le registre de test nommé « t ».

La commande permet, comme son nom l'indique « x échange t », d'échanger les valeurs de \mathbf{x} et \mathbf{t} .

Exemple:

1 2 3 456 met la valeur 123 dans **t** et 456 dans **x**

échange : 123 dans x et 456 dans t

D'autres registres sont utilisés pour le stockage, ils sont numérotés de 00 à 99 ¹.

Pour manipuler ces registres différentes instructions sont utilisables :

nn copie le registre **x** dans le registre nn

nn copie le registre nn dans le registre x

 \mathbf{SUM} nn ajoute le registre \mathbf{x} au registre nn

soustrait le registre **x** du registre nn

2nd Prd nn multiplie le registre nn par le registre x

INV 2nd Prd nn multiplie le registre nn par le registre x

2nd Exc nn échange le registre nn avec le registre x

¹ Diffère selon le modèle de TI et les options retenues – Voir OP 16 et OP 17

Pour notre programme de « cercle », nous allons donc stocker le rayon dans le registre 01 pour le reprendre ensuite.

Derrière 2nd Lbl A nous allons insérer STO 0 1.

Lors de la saisie de l'adresse du registre (01), l'affichage n'avance pas de deux pas.

En effet, après (300), 2 caractères sont attendus et ne prennent qu'un seul pas de programme.

Derrière 2nd Lbl B nous insérons RCL 0 1.

Nous obtenons:

Pour tester, il suffit de saisir le rayon, d'appuyer sur A pour obtenir le périmètre puis sur B pour obtenir la surface.

Si en mode « calculatrice » nous appuyons sur $\fbox{\ \ \, }$ $\fbox{\ \ \, }$ $\fbox{\ \ \, }$, le rayon s'affiche.

Impression

Nous allons nous servir de l'imprimante afin d'améliorer la présentation des résultats.

Pour l'utilisation de l'imprimante, nous avons déjà vu **LST** (2nd) qui permet de lister un programme.

Nous pouvons aussi utiliser:

2nd List pour imprimer le contenu des registres (INV LST)

pour imprimer le registre x (PRT)

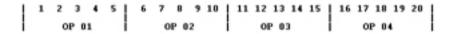
2nd Adv pour avancer d'une ligne (ADV)

De plus, des fonctions « spéciales » sont accessibles grâce à l'instruction **OP** (2nd **OP**):

- OP 01, OP 02, OP 03, OP 04 et OP 05 permettent d'imprimer un texte alphanumérique jusqu'à 20 caractères, une ligne d'imprimante faisant 20 caractères de large.
- OP 06 imprime le registre x suivi de 5 caractères alphanumériques
- OP 07 imprime une courbe avec le caractère « * »
- OP 08 imprime la liste des étiquettes (labels) utilisées par le programme en mémoire.

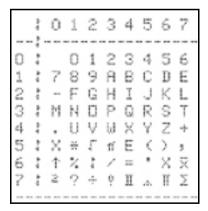
L'impression d'un texte alphanumérique se fait sur une ligne de 20 caractères divisée en 4 groupes de 5 caractères.

- **OP 01** affecte le groupe 1 (extérieur gauche)
- **OP 02** affecte le groupe 2 (intérieur gauche)
- **OP 03** affecte le groupe 3 (intérieur droit)
- **OP 04** affecte le groupe 4 (extérieur droit)



- **OP 05** imprime la ligne
- **OP 00** efface le contenu des 4 groupes (zéro)

Pour affecter des valeurs aux groupes, la TI utilise une table de correspondance de caractères :



Ainsi, le caractère « A » est obtenu avec le code 13, le caractère « = » avec le code 64...

Donc pour imprimer:

RAYON =

Il faut écrire :

OP 00	RAZ groupes
3 5	R (caractère 1)
13	A (caractère 2)
4 5	Y (caractère 3)
3 2	O (caractère 4)
3 1	N (caractère 5)
OP 01	affecte le groupe 1
0 0	Espace (caractère 6)
6 4	= (caractère 7)
0 0	Espace (caractère 8)
0 0	Espace (caractère 9)
0 0	Espace (caractère 10)
OP 02	affecte le groupe 2
OP 05	imprime la ligne

Nous pouvons aussi imprimer un texte de 5 caractères juste derrière le nombre présent à l'affichage (registre **x**) en utilisant **OP 04** (groupe 4) et **OP 06**.

Pour imprimer:

12 cm²

Il faut écrire :

Programme complet

١	000	76	LBL	037	42	STO	074	00	00	111	00	00	
j	001	11	A	038	03	03	075	69	OP	112	00	00	İ
İ	002	42	STO	039	71	SBR	076	02	02	113	00	00	İ
ĺ	003	01	01	040	30	TAN	077	69	OP	114	00	00	ĺ
ĺ	004	32	X/T	041	43	RCL	078	05	05	115	00	00	ĺ
İ	005	01	01	042	03	03	079	92	RTN	116	00	00	İ
İ	006	32	X/T	043	71	SBR	080	76	LBL	117	00	00	İ
ĺ	007	22	INV	044	28	LOG	081	38	SIN	118	69	OP	ĺ
ĺ	008	77	GE	045	71	SBR	082	69	OP	119	03	03	ĺ
ĺ	009	96	WRI	046	23	LNX	083	00	00	120	69	OP	ĺ
ĺ	010	71	SBR	047	25	CLR	084	03	03	121	05	05	ĺ
ĺ	011	23	LNX	048	91	R/S	085	03	03	122	92	RTN	ĺ
ĺ	012	71	SBR	049	76	LBL	086	01	01	123	76	LBL	ĺ
	013	39	COS	050	39	COS	087	07	07	124	30	TAN	
	014	43	RCL	051	69	OP	088	03	03	125	69	OP	
	015	01	01	052	00	00	089	05	05	126	00	00	
	016	71	SBR	053	03	03	090	02	02	127	03	03	
	017	28	LOG	054	05	05	091	04	04	128	06	06	
	018	65	*	055	01	01	092	03	03	129	04	04	
	019	02	02	056	03	03	093	00	00	130	01	01	
	020	65	*	057	04	04	094	69	OP	131	03	03	
	021	89	ΡI	058	05	05	095	01	01	132	05	05	
	022	95	=	059	03	03	096	01	01	133	02	02	
	023	42	STO	060	02	02	097	07	07	134	01	01	
	024	02	02	061	03	03	098	03	03	135	01	01	
	025	71	SBR	062	01	01	099	07	07	136	03	03	
	026	38	SIN	063	69	OP	100	03	03	137	69	OP	
	027	43	RCL	064	01	01	101	05	05	138	01	01	
	028	02	02	065	00	00	102	01	01	139	01	01	
	029	71	SBR	066	00	00	103	07	07	140	05	05	
	030	28	LOG	067	06	06	104	00	00	141	01	01	
	031	43	RCL	068	04	04	105	00	00	142	07	07	
	032	01	01	069	00	00	106	69	OP	143	00	00	
	033	33	X2	070	00	00	107	02	02	144	00	00	
	034	65	*	071	00	00	108	06	06	145	06	06	
	035	89	PI	072	00	00	109	04	04	146	04	04	
	036	95	=	073	00	00	110	00	00	147	00	00	

	148	00	00	179	02	02	210	02	02	241	69	OP	
j	149	69	OP	180	06	06	211	99	PRT	242	02	02	İ
ĺ	150	02	02	181	04	04	212	22	INV	243	00	00	ĺ
ĺ	151	69	OP	182	06	06	213	58	FIX	244	00	00	ĺ
j	152	05	05	183	04	04	214	92	RTN	245	03	03	İ
j	153	92	RTN	184	06	06	215	76	LBL	246	01	01	İ
ĺ	154	76	LBL	185	04	04	216	96	WRI	247	03	03	ĺ
ĺ	155	23	LNX	186	06	06	217	69	OP	248	02	02	ĺ
	156	06	06	187	04	04	218	00	00	249	03	03	
ĺ	157	04	04	188	06	06	219	00	00	250	00	00	ĺ
ĺ	158	06	06	189	04	04	220	00	00	251	01	01	ĺ
ĺ	159	04	04	190	69	OP	221	03	03	252	04	04	ĺ
	160	06	06	191	03	03	222	06	06	253	69	OP	
	161	04	04	192	06	06	223	01	01	254	03	03	
	162	06	06	193	04	04	224	03	03	255	03	03	
	163	04	04	194	06	06	225	02	02	256	05	05	
	164	06	06	195	04	04	226	04	04	257	01	01	
	165	04	04	196	06	06	227	03	03	258	07	07	
	166	69	OP	197	04	04	228	06	06	259	00	00	
	167	01	01	198	06	06	229	69	OP	260	00	00	
	168	06	06	199	04	04	230	01	01	261	07	07	
	169	04	04	200	06	06	231	02	02	262	03	03	
	170	06	06	201	04	04	232	04	04	263	00	00	
	171	04	04	202	69	OP	233	03	03	264	00	00	
	172	06	06	203	04	04	234	05	05	265	69	OP	
	173	04	04	204	69	OP	235	00	00	266	04	04	
	174	06	06	205	05	05	236	00	00	267	69	OP	
	175	04	04	206	92	RTN	237	04	04	268	05	05	
	176	06	06	207	76	LBL	238	01	01	269	25	CLR	
	177	04	04	208	28	LOG	239	03	03	270	35	1/X	
	178	69	OP	209	58	FIX	240	01	01	271	91	R/S	

Utilisation du programme :

rayon 🔼

Le résultat sort sur l'imprimante.

Exemple:

Saisie: 1 5 A

Résultat :

RAYON = 15.00
PERIMETRE = 94,25
SURFACE = 706,86

Dans ce programme, nous constatons d'abord que des fonctions peuvent être utilisées en tant qu'étiquettes (labels) :

LBL COS, LBL LNX, LBL WRI...

et que des étiquettes peuvent être « appelées » par **SBR** (**SBR**) avec un retour après l'appel grâce à **RTN** (**SBR**), **SBR** et **RTN** signifiant respectivement *Subroutine* et *Return*.

Autre constat, nous voyons que l'impression de texte alphanumérique est coûteuse en « pas » de programmes :

- « RAYON = » routine **COS**, pas 49 à 79 = 31 pas
- « PERIMETRE = » routine **SIN**, pas 80 à 122 = 43 pas
- « SURFACE = » routine TAN, pas 123 à 153 = 31 pas
- « =======... » routine **LNX**, pas 154 à 206 =53 pas
- « SAISIR UN NOMBRE! » routine **WRI** 215 à 271 = 57 pas

Soit un total de 215 pas pour un programme de 271 pas!

Le programme comporte un test de valeur permettant d'aller vers un traitement d'erreur (**LBL WRI**) si la valeur du rayon saisi est inférieure à 1.

qui aurait pu s'écrire :

GE et **INV GE** permettent un branchement conditionnel selon une comparaison entre les registres \mathbf{x} et \mathbf{t} , **GE** signifiant *Greater or Equal*.

La solution 1 (6 pas) met le rayon dans **t** par échange de **x** et de **t**, met la valeur « 1 » dans **x**, rééchange **x** et **t** pour avoir « 1 » dans **t** et le rayon dans **x** puis teste si **x** est strictement inférieur (**INV GE**) à **t** :

« Le rayon est-il strictement inférieur à 1 ? »

La solution 2 (5 pas) met le rayon dans \mathbf{t} par échange de \mathbf{x} et de \mathbf{t} , met la valeur « 0 » dans \mathbf{x} puis teste si \mathbf{x} est plus grand ou égal à \mathbf{t} :

« Zéro est-il plus grand ou égal au rayon ? »

(un échange de **x** et de **t**, après le test, remet le rayon dans **x**pour la suite des calculs, **RCL 01** étant plus coûteux d'un pas)

Deux autres particularités sont à expliciter :

La routine LOG permet l'impression du contenu du registre
 x en le formatant à deux décimales.

FIX 2 fixe l'affichage à deux décimales, **PRT** imprime le registre **x** et **INV FIX** annule le formatage.

La routine WRI, impression du message d'erreur, se termine par :

CLR 1/X met le registre \mathbf{x} à zéro et divise 1 par \mathbf{x} ce qui provoque une erreur (division par zéro!) et déclenche le

clignotement de l'affichage pour signaler l'erreur, **R/S** arrêtant le programme.

(Cette « astuce » est souvent utilisée pour alerter l'utilisateur d'une erreur de saisie.)

Au regard des remarques précédentes, nous pouvons envisager de modifier ce programme pour l'améliorer, en effet les calculatrices concernées (TI58, TI58C et TI59) ayant une mémoire « programme » limitée en nombre de pas, un des principaux soucis de programmation est l'économie de pas, une démarche « d'économie » à outrance pouvant nuire à la lisibilité, donc à la maintenabilité, d'un programme...

Voici donc une version « optimisée » de ce programme :

148 03 03	165 01 01	182 23 LNX	199 69 OP
149 69 OP	166 07 07	183 25 CLR	200 02 02
150 00 00	167 00 00	184 91 R/S	201 69 OP
151 03 03	168 00 00	185 76 LBL	202 03 03
152 06 06	169 06 06	186 23 LNX	203 69 OP
153 04 04	170 04 04	187 06 06	204 04 04
154 01 01	171 00 00	188 04 04	205 69 OP
155 03 03	172 00 00	189 06 06	206 05 05
156 05 05	173 69 OP	190 04 04	207 92 RTN
157 02 02	174 02 02	191 06 06	208 76 LBL
158 01 01	175 69 OP	192 04 04	209 28 LOG
159 01 01	176 05 05	193 06 06	210 58 FIX
160 03 03	177 43 RCL	194 04 04	211 02 02
161 69 OP	178 03 03	195 06 06	212 99 PRT
162 01 01	179 71 SBR	196 04 04	213 22 INV
163 01 01	180 28 LOG	197 69 OP	214 58 FIX
164 05 05	181 71 SBR	198 01 01	215 92 RTN

216 pas de programme au lieu de 272, soit une économie de 56 pas !

Le langage

Nous pouvons maintenant aborder les « verbes » par thèmes pour en faire le tour le plus exhaustif possible :

- Programmation
- Touches complémentaires
- Entrée des données
- Les opérations arithmétiques
- Effacement
- Racines et puissances
- Fonctions mathématiques
- Trigonométrie
- Impression
- Options d'affichage
- Gestion des données
- Branchements
- Statistiques
- Touches de fonctions
- Lecture / écriture
- Modules de librairie
- Opérations spéciales
- Autres fonctions
- L'instruction cachée

Programmation

- **CP** (2nd CP) en mode « calculatrice », efface toute la mémoire programme (mise à zéro de tous les pas), remet à zéro les adresses de retour des sous-programmes, ramène le pointeur de pas au pas 000 et efface le registre **t**.
- LRN (LRN) permet d'entrer en mode « programmation » ou d'en sortir (retour au mode « calculatrice »).
- SST (SST) en mode « programmation », avance d'un pas.
- BST (BST) en mode « programmation », recule d'un pas.
- **INS** (2nd Ins) en mode « programmation », insère un pas avant le pas en cours.
- **DEL** (**2nd Del**) en mode « programmation », supprime le pas en cours.

En mode programmation, l'appui sur une touche remplace l'instruction du pas en cours.

Touches complémentaires

• **2nd** (**2nd**) permet d'utiliser la deuxième fonction d'une touche correspondant à l'instruction mentionnée au dessus de la touche.

Exemple: 2nd SBR donne LBL

• INV (pour certaines fonctions (EE, ENG, FIX, LOG, LNX, Yx, INT, SIN, COS, TAN, PRD, SUM, DMS, P/R, STA, AVR, LST, SBR, EQ, GE, IFF, STF, DSZ, WRI), active la fonction inverse.

Dans certains cas, les deux touches and et pourront être utilisées.

Exemple: le logarithme décimal s'obtient en faisant log et l'antilog du logarithme décimal s'obtient en faisant log lnz, que nous écrirons respectivement **LOG** et **INV LOG**.

Le mode « calculatrice » permet de taper aussi bien 2nd INV Inz que INV 2nd Inz, le mode programmation n'admettant que cette dernière notation (INV avant 2nd) nous déconseillons de prendre l'habitude de la saisie inverse (2nd avant INV).

• IND (2nd permet l'adressage indirect des instructions de gestion des registres, des instructions de branchement et quelques autres l'instructions spécifiques.

Sont concernées par cette utilisation :

- Les instructions de gestion des registres STO, RCL, EXC, SUM, INV SUM, PRD, INV PRD,
- Les instructions de branchement GTO, SBR, EQ, INV EQ,
 GE, INV GE, DSZ, INV DSZ, IFF, INV IFF
- Les instructions spécifiques PGM, OP, FIX, STF.

L'adressage indirect permet d'utiliser le contenu d'un registre comme conteneur de l'adresse à utiliser.

Exemple:

5 STO 0 1 met la valeur 5 dans le registre 01,

5 STO 2nd Ind 0 1 met la valeur 5 dans le registre dont l'adresse est dans le registre 01. (Si le registre 01 contient 4, la valeur 5 sera stockée dans le registre 04)

Les instructions **DSZ** et **IFF** peuvent utiliser un double adressage indirect car elles manipulent à la fois un registre et une adresse de branchement.



INV IFF IND 01 IND 02 signifie que si le drapeau, dont le numéro est contenu dans le registre 01, est baissé (flag=0) le programme ira à l'adresse qui est précisée dans le registre 02.

LRN Programmer en LMS

L'écriture des instructions avec adressage indirect pourra être différente de « instruction » suivi de **IND** selon le tableau suivant :

Séquence de touches	Instructions	Codes
STO 2nd Ind	ST*	72
RCL 2nd Ind	RC*	73
2nd RCL 2nd Ind	EX*	63
SUM 2nd Ind	SM*	74
INV SUM 2nd Ind	INV SM*	22 74
2nd SUM 2nd Ind	PR*	64
INV 2nd SUM 2nd Ind	INV PR*	22 64
GTO 2nd Ind	GT*	83
SBR 2nd Ind	SBR IND	71 40
2nd 7 2nd Ind	EQ	67 40
INV 2nd 7 2nd Ind	INV EQ	22 67 40
2nd 4 2nd Ind	GE	77 40
INV 2nd 4 2nd Ind	INV GE	22 70 40
2nd 0 2nd Inc	DSZ	97 40
INV 2nd 0 2nd Ind	INV DSZ	22 97 40
2nd 1 2nd Inc	IFF	87 40
INV 2nd 1 2nd Ind	INV IFF	22 87 40
2nd LRN 2nd Ind	PG*	62
2nd 9 2nd Ind	OP*	84
2nd (2nd Ind	FIX	58 40
2nd RST 2nd Ind	STF	86 40
INV 2nd RST 2nd Ind	INV STF	22 86 40

Entrée des données

- **Chiffres** (0 1 2 ... 9) introduction de chiffres dans le registre d'affichage **x**.
- Point () introduction du point décimal.
- **Signe** (+/-) change le signe du registre d'affichage **x**.
- **PI** (2nd III) introduit 3.14159265359 dans le registre d'affichage **x**.
- |X| (2nd |XI) retourne la valeur absolu du registre d'affichage x.
- **OP 10** (**2nd OP 1 0**) indique le sens de la valeur du registre d'affichage **x**

Retourne 1 si x > 0, 0 si x = 0, -1 si x < 0

- INT (2nd Int) retourne la partie entière du registre x.
- INV INT (INV 2nd Int) retourne la partie décimale du registre x.

Les opérations arithmétiques

- / (division.
- * (X) multiplication.
- - () soustraction.
- + (+) addition.
- = () affiche et « fige » le résultat.
- ((parenthèse ouvrante.
- •) (D) parenthèse fermante.

Les calculatrices **TI58/TI58C/TI59** utilisent la notation algébrique directe (système AOS).

Les opérations suivent donc la règle de priorité des opérateurs.

2 + 3 * 4 = donnera comme résultat 14 tout comme 2 + (3 * 4) =, les parenthèses étant, dans ce cas, inutiles.

Par contre (2 + 3) * 4 = donnera comme résultat 20.

Plusieurs niveaux de parenthèses pourront être utilisés :

$$2 + 3 * 4 / 5 =$$
 donnera 2.8
((2+3)*4)/5 = donnera 4

Effacement

- **CE** (**CE**) effacement de l'introduction en cours sans interférer sur les opérations en cours et arrête le clignotement de l'affichage.
- **CLR** (**CLR**) efface le registre **x** et les calculs en cours. Arrête aussi le clignotement de l'affichage.
- CMS (2nd CMS) efface tous les registres de donnée selon la partition définie (Voir OP 16 et OP 17)
- **CP** (**2nd CP**) en mode programmation, efface uniquement le registre **t**.

Racines et puissances

- X2 () élève au carré le contenu du registre d'affichage x.
- **SQR** () retourne la racine carrée du registre d'affichage **x**. (si le registre **x** contient une valeur négative provoque le clignotement de l'affichage)
- Yx () élève le nombre contenu dans le registre d'affichage à la puissance saisie : 5 9 el donnera 1953125
- INV Yx ($^{\text{INV}}$) calcule la racine $x^{\text{ième}}$ du nombre contenu dans le registre d'affichage :
- 1 9 5 3 1 2 5 INV y 9 = donnera 5

Fonctions mathématiques

- LNX (calcule le logarithme népérien (base e) du registre d'affichage x. (si x < 0 provoque le clignotement de l'affichage)
- INV LNX (INV Inz) calcule l'exponentielle (e^x) du registre d'affichage x.
- **LOG** (**2nd log**) calcule le logarithme décimal (base 10) du registre d'affichage **x**. (si **x**<0 provoque le clignotement de l'affichage)
- INV LOG (log) calcul l'antilog du registre d'affichage x. (élévation de 10 à la puissance x)

Souvent utilisé dans les programmes pour multiplier par un multiple de 10 plus grand que 100 :

• **P/R** (2nd 2nd 2nd) convertit les coordonnées polaires en coordonnées cartésiennes à partir des registres **x** (angle) et **t** (rayon) et retourne l'ordonnée (y) dans le registre **x** et l'abscisse (x) dans le registre **t**.

Exemple:

10 x/t met le rayon dans le registre t

35 P/R met l'angle dans le registre **x**

et retourne l'ordonnée 5.73576436351

x/t retourne l'abscisse 8.19152044289

• INV P/R (INV 2nd P-R) convertit les coordonnées cartésiennes en coordonnées polaires à partir de l'ordonnée (y) dans le registre x et l'abscisse (x) dans le registre t, retourne l'angle dans le registre x et le rayon dans le registre t.

Il faudra veiller au choix du mode angulaire **DEG**, **RAD** ou **GRD** avant de procéder au calcul.

Le mode angulaire définit les limites de l'angle :

Mode angulaire	Borne inférieure	Borne supérieure
DEG	-90°	270°
RAD	-π/2	зπ/2
GRD	-100	300

Trigonométrie

- **DEG** (2nd Deg) sélection mode angulaire « degré ».
- RAD (2nd Rad) sélection mode angulaire « radian ».
- GRD (2nd Grad) sélection mode angulaire « grade ».
- SIN (2nd sin) sinus du contenu du registre d'affichage x.
- INV SIN (Arc sinus du contenu du registre d'affichage x.
- COS (2nd cosinus du contenu du registre d'affichage x.
- INV COS (INV 2nd COS) Arc cosinus du contenu du registre d'affichage x.
- TAN (2nd tan) tangente du contenu du registre d'affichage x.
- INV TAN (INV 2nd tan) Arc tangente du contenu du registre d'affichage x.

Arc cosécante = 1/X INV SIN

Arc sécante = 1/X INV COS

Arc cotangente = 1/X INV TAN

• **DMS** (2nd **DMS**) convertit un angle mesuré en degrés, minutes, secondes en degrés décimaux.

Le format de saisi est **DD.MMSSsss**, le point décimal doit séparer les degrés des minutes.

• INV DMS (INV 2nd D.Ms) convertit un angle mesuré en degrés décimaux en degrés, minutes, secondes.

Impression

- ADV (2nd Adv) avance le papier d'une ligne.
- PRT (2nd Prt) imprime le registre x.
- LST (2nd List) liste le programme
- INV LST (INV 2nd List) imprime le contenu des registres depuis le registre nn jusqu'au dernier, nn étant la valeur du registre x.
- **OP 00** (2nd **OP 0**) efface le tampon d'impression alphanumérique.

- **OP 01** (**2nd OP 0 1**) affecte le groupe 1 (extérieur gauche) du tampon d'impression alphanumérique.
- **OP 02** (**2nd OP 0 2**) affecte le groupe 2 (intérieur gauche) du tampon d'impression alphanumérique.
- **OP 03** (**2nd Op 0 3**) affecte le groupe 3 (intérieur droit) du tampon d'impression alphanumérique.

- **OP 04** (**2nd Op 0 4**) affecte le groupe 4 (extérieur droit) du tampon d'impression alphanumérique.
- OP 05 (2nd Op 0 5) imprime le tampon d'impression.
- **OP 06** (2nd **OP 0** 6) imprime sur une même ligne le contenu du registre d'affichage **x** et les 4 derniers caractères du groupe 4 (extérieur droite) du tampon d'impression alphanumérique.

Le codage du tampon d'impression se fait à partir de la table suivante :

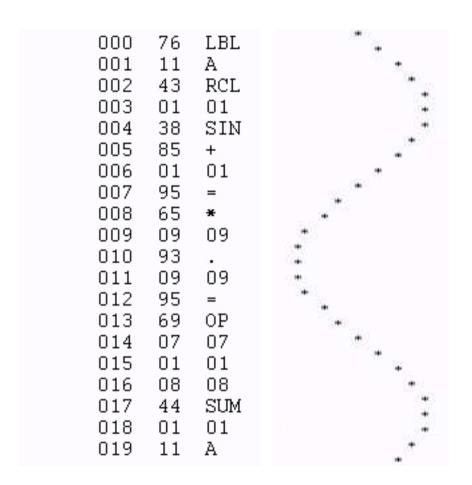


• **OP 07** (**2nd OP 0 7**) permet de tracer une courbe en imprimant une astérisques dans une colonne 0 à 19.

Une seule astérisque est imprimé sur chaque ligne dans la colonne correspondant à la partie entière du registre d'affichage \mathbf{x} dans l'intervalle de valeur $-1 < \mathbf{x} < 20$.

Exemple:

Sinusoïde de 18 degrés en 18 degrés.



+1 = * 9.9 = permet de recaler la valeur dans un intervalle de 0 à 19.8 pour déterminer la colonne de l'astérisque.

LRN Programmer en LMS

• OP 08 (2nd Op 0 8) liste des étiquettes (labels) du programme.

Options d'affichage

L'affichage standard des TI se fait sur 10 chiffres alors que la gestion interne est sur 13 chiffres pour plus de précision dans les calculs.

L'affichage est donc limité aux nombres compris entre .0000000001 et 999999999 (en valeur absolu, le signe ne prenant pas de position sur les 10 caractères).

Les nombres dépassant ces limites devront être saisis en notation scientifique.

Ainsi le nombre

-0.00000000000000000000000000000001234567

peut s'écrire

 $-1.234567 * 10^{-31}$

et sera introduit de la façon suivante

1.234567 +/- EE 31 +/-

et s'affichera



-1.234567 étant la mantisse et -31 étant l'exposant

La mantisse est donc limitée à 7 caractères et l'exposant à 2.

- **EE** (**EE**) permet de passer en notation scientifique
- INV EE (INV EE) permet l'annulation de la notation scientifique.
- ENG (2nd Eng) permet de passer en notation « ingénieur ». Variante de la notation scientifique, la notation « ingénieur » se caractérise par un ajustement de la mantisse et de l'exposant afin d'avoir un exposant multiple de trois.

Ainsi -1.234567-31 donnera -123.4567-33 en notation « ingénieur ».

• INV ENG (INV 2nd Eng) permet l'annulation de la notation « ingénieur ».

LRN Programmer en LMS

La notation « ingénieur » permet de représenter les nombres dans des unités de mesure usuelles :

10 ⁿ	Préfixe	Nombre décimal
10 ²⁴	Yotta	1 000 000 000 000 000 000 000 000
10 ²¹	Zetta	1 000 000 000 000 000 000 000
10 ¹⁸	Exa	1 000 000 000 000 000 000
10 ¹⁵	Péta	1 000 000 000 000 000
10 ¹²	Téra	1 000 000 000 000
10 ⁹	Giga	1 000 000 000
10 ⁶	Méga	1 000 000
10 ³	Kilo	1 000
10 ²	Hecto	100
10 ¹	Déca	10
10 ⁰	Unité	1
10^{-1}	Déci	0,1
10 ⁻²	Centi	0,01
10^{-3}	Milli	0,001
10^{-6}	Micro	0,000 001
10 ⁻⁹	Nano	0,000 000 001
10 ⁻¹²	pico	0,000 000 000 001
10^{-15}	femto	0,000 000 000 000 001
10^{-18}		0,000 000 000 000 000 001
10-21	zepto	0,000 000 000 000 000 000 001
10^{-24}	yocto	0,000 000 000 000 000 000 000 001

- FIX (2nd Fix) permet de choisir la décimalisation.

 Le chiffre suivant la touche FIX indique le nombre de décimales fixes (0 à 8).
- FIX IND (2nd Fix 2nd Ind) permet de choisir, ou annuler, la décimalisation de façon indirecte.

Le chiffre suivant la touche **FIX** indique le numéro du registre contenant le nombre de décimales fixes (0 à 8), ou la valeur 9 pour repasser en virgule flottante.

• INV FIX (INV 2nd Fix) annule la décimalisation et repasse en virgule flottante. (FIX 9 a le même effet)

Gestion des données

- X/T (change les contenus des registres x et t.
- STO (STO) stocke le contenu du registre x dans un registre nn.
- ST* (STO 2nd Ind) stocke le contenu du registre x dans un registre dont l'adresse est contenue dans le registre nn.
 - 1 5 STO 2nd Ind 0 1
- 1 5 ST* 01 met la valeur 15 dans le registre dont l'adresse est stockée dans le registre 01.
- Si le registre 01 contient 20, met 15 dans le registre 20, Si le registre 01 contient 7 met 15 dans le registre 7...
- RCL (RCL) met le contenu du registre nn dans le registre x.
- RC*(RCL 2nd Ind) met le contenu du registre dont l'adresse est contenue dans le registre nn dans le registre x.
- **SUM** (**SUM**) additionne le contenu du registre **x** au contenu du registre nn.
- SM* (SUM 2nd Ind) additionne le contenu du registre x au contenu du registre dont l'adresse est contenue dans le registre nn.

- INV SUM (SUM) soustrait le contenu du registre x du contenu du registre nn.
- INV SM* (INV SUM 2nd Ind) soustrait le contenu du registre x du contenu du registre dont l'adresse est contenue dans le registre nn.
- **PRD** (**2nd Prd**) multiplie le contenu du registre nn par le contenu du registre **x**.
- PD* (2nd Prd 2nd Ind) multiplie le contenu du registre dont l'adresse est contenue dans le registre nn par le contenu du registre x.
- INV PRD (Prd) divise le contenu du registre nn par le contenu du registre x.
- INV PD* (INV 2nd Prd 2nd Ind) divise le contenu du registre dont l'adresse est contenue dans le registre nn par le contenu du registre x.
- **EXC** (2nd Exc) échange le contenu du registre nn avec le contenu du registre x.

- EX* (2nd Exc 2nd Ind) échange le contenu du registre dont l'adresse est contenue dans le registre nn avec le contenu du registre x.
- **OP 2**n (**2nd Op 2** n) incrémente la mémoire du registre n de 1. S'applique aux registres 0 à 9.

OP 21 est équivalant à 1 SUM 01

• **OP 3**n (**2nd OP 3 n**) décrémente la mémoire du registre n de 1. S'applique aux registres 0 à 9.

OP 31 est équivalant à 1 INV SUM 01

Branchements

• LBL (2nd Lbl) permet de définir des étiquettes de programme (ou labels).

2 types d'étiquettes sont utilisables :

- les étiquettes « utilisateur » (ou touches de fonctions) : A,
- les étiquettes ordinaires : toutes les touches peuvent alors être utilisées comme labels à l'exception des touches numériques (0 , 1 , 2 ...) et des touches 2nd , LRN, BST , SST , 2nd Ins , 2nd Del , 2nd Ind et de la touche R/S (autorisée mais fortement déconseillée).

Bien entendu, dans le cas d'utilisation d'une touche en tant que label, cette dernière ne sera pas traitée comme instruction dans le déroulement du programme mais uniquement comme label.

• **GTO** (**GTO**) permet le branchement à une adresse précise. Déplace le pointeur de pas à l'adresse indiquée et, en mode programmation, continue l'exécution du programme à partir de cette adresse.

Deux adressage sont possibles

 Adressage logique : GTO est alors suivi d'un nom défini par ailleurs comme label.

Exemple :

GTO z² ... et ailleurs dans le programme 2nd Lbl z² ...

• Adressage absolu : **GTO** est alors suivi d'un numéro de pas.

Exemple:

GTO 1 2 3 qui renvoie au pas 123

L'avantage de l'adressage logique réside dans la clarté et la lisibilité du programme, et l'ajout, ou la suppression, de pas dans le programme ne change rien au lien logique. (Cette méthode coûte au minimum 4 pas.)

L'adressage absolu permet une économie de pas (3 pas) mais impose une vigilance quant à la maintenance car des ajouts, ou des suppressions, de pas dans le programme décale d'autant l'adresse visée par le **GTO** si ces mises à jour interviennent avant cette adresse.

• **GO*** (**GTO 2nd Ind**) permet l'adressage relatif dans un programme en utilisant un registre de donnée qui contient l'adresse du pas visé par le branchement.

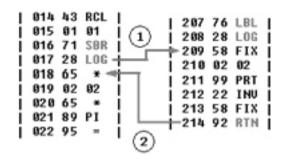
Exemple:

2nd Ind 0 1 signifie que l'adresse de branchement est contenue dans le registre **01**.

• SBR (SBR) permet le branchement à l'adresse précisée comme pour GTO mais la première instruction de retour RTN (INV SBR) renverra le pointeur derrière l'appel SBR.

SBR utilise, comme **GTO**, l'adressage logique et l'adressage absolu.

Exemple:

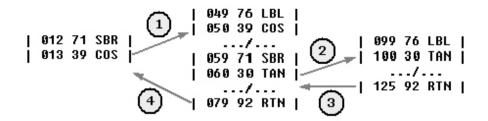


- $oldsymbol{1}$ appel de la procédure commençant à l'étiquette **LOG**,
- retour derrière l'appel.
- SBR IND (SBR 2nd Ind) permet l'appel relatif dans un programme en utilisant un registre de donnée qui contient l'adresse du pas visé par l'appel de procédure.

La première instruction de retour **RTN** (INV SBR) renverra le pointeur derrière l'appel **SBR**.

• RTN (SBR) retour de procédure appelée par SBR (Return).

Dans le cas ou l'exécution rencontre une instruction **RTN** alors qu'aucune instruction **SBR** est en attente de retour, alors **RTN** se comporte comme **R/S** et arrête le programme.



Dans le cas d'appels imbriqués, le retour se fait derrière le dernier appel effectué et ainsi de suite jusqu'à l'épuisement de la pile d'adresses de retour.

- **RST** (**RST**) ramène le pointeur de pas au pas 000, remet à zéro les adresses de retour des sous-programmes et remet les drapeaux (*flags*) à zéro (« position basse »).
- **R/S** (**B/S**) en mode « calculatrice » lance le programme à partir du pointeur courant ou arrête le programme, en mode programme arrête le programme.
- **EQ** (2nd x=t) test conditionnel, va à l'adresse précisée si le registre x est égal au registre t, sinon le programme continue en séquence.

EQ utilise, comme **GTO**, l'adressage logique et l'adressage absolu.

Exemple:



- **EQ IND** (2nd **x=t** 2nd **Ind**) test conditionnel, utilisant un registre de donnée qui contient l'adresse du pas visé si le registre **x** est égal au registre **t**, sinon le programme continue en séquence.
- INV EQ (value v

- **GE** utilise, comme **GTO**, l'adressage logique et l'adressage absolu.
- **GE IND** (2nd 2nd 1nd) test conditionnel, utilisant un registre de donnée qui contient l'adresse du pas visé si le registre x est supérieur ou égal au registre t, sinon le programme continue en séquence.

LRN Programmer en LMS

- INV GE (INV 2nd x≥t) test conditionnel, va à l'adresse précisée si le registre x est inférieur au registre t, sinon le programme continue en séquence.

Branchements conditionnels		
Egal	EQ	2nd X=t
Différent	INV EQ	INV 2nd x=t
Supérieur ou égal	GE	2nd ×≥t
Inférieur	INV GE	INV 2nd ×≥t

Hormis les tests conditionnels par comparaison des registres **x** et **t**, la TI permet de gérer jusqu'à 10 drapeaux (*flags*) dont l'état (levé ou baissé) pourra être testé pour branchement.

Les drapeaux sont numérotés de 0 à 9.

• STF (2nd St flg) lève le drapeaux précisé (Set Flag).

Exemple:

- 2nd St flg 1 lève le drapeau 1
- INV STF (NV 2nd St flg) baisse le drapeau précisé.

Exemple:

- INV 2nd St flg 1 baisse le drapeau 1
- **IFF** (2nd Iffg) test conditionnel, va à l'adresse précisée si le drapeau précisé est levé, sinon le programme continue en séquence.
- **IFF** utilise, comme **GTO**, l'adressage logique et l'adressage absolu.
- IFF IND (2nd Iffig 2nd Ind) test conditionnel, utilisant un registre de donnée qui contient l'adresse du pas visé si le drapeau précisé est levé, sinon le programme continue en séquence.
- INV IFF (INV 2nd Iffig) test conditionnel, va à l'adresse précisée si le drapeau précisé est baissé, sinon le programme continue en séquence.

- INV IFF IND (INV 2nd If fig 2nd Ind) test conditionnel, utilisant un registre de donnée qui contient l'adresse du pas visé si le drapeau précisé est baissé, sinon le programme continue en séquence.
- **DSZ** (2nd DSZ) test conditionnel permettant de gérer des boucles. manipule un registre de donnée (0 à 9 uniquement) et utilise, comme **GTO**, l'adressage logique et l'adressage absolu.

DSZ procède en deux étapes :

- Décrément du registre testé si valeur positive (ou incrément si valeur négative)
- Test si registre à zéro : si NON va à l'adresse précisée, si
 OUI continue en séquence.
- **DSZ IND** (2nd DSZ 2nd Ind) test conditionnel permettant de gérer des boucles. manipule un registre de donnée (0 à 9 uniquement) et utilise un registre de donnée qui contient l'adresse du pas visé si le test est satisfait.

INV DSZ procède en deux étapes :

LRN Programmer en LMS

- Décrément du registre testé si valeur positive (ou incrément si valeur négative)
- Test si registre à zéro : si OUI va à l'adresse précisée, si NON continue en séquence.
- INV DSZ IND (INV 2nd DSZ 2nd Ind) test conditionnel permettant de gérer des boucles. manipule un registre de donnée (0 à 9 uniquement) et utilise un registre de donnée qui contient l'adresse du pas visé si le test est satisfait.

Statistiques

La TI gère les statistiques pour un échantillon sur deux valeurs représentant un point sur un plan d'axes x et y.

Sur la population de points, nous pouvons déterminer la moyenne, la variance, l'écart type...

• Initialisation des données statistiques : les statistiques utilisent 6 registres de données, et le registre **t**, qui devront être remis à zéro avant toute nouvelle introduction.

Registre	01	02	03	04	05	06
Contenu	Σγ	Σy²	N	Σχ	Σx²	Σxy

Cette initialisation peut être faite :

- Soit manuellement : 2nd CMs qui efface tous les registres,
- Soit manuellement : CLR STO 0 1 STO 0 2 STO 0 3 STO 0 4 STO 0 5 STO 0 6 ,
- Soit en utilisant la routine d'initialisation du module 01 de la bibliothèque de base (ML-01) : 2nd Pgm 0 1 SBR CLR

• STA (2nd 2+) introduction des données.

Soit:

- x = 1 y = 2 y = 2 y = 2 y = 2 y = 3 y = 3 y = 3 y = 3
- y 2nd 2+ pour introduire y seul

le rang i est affiché pour chaque couple (x_i, y_i) introduit.

• INV STA (INV 2nd 2+) annulation de données.

Soit:

- x 21 y 2nd 2+ pour annuler x et y
- y 2nd **2** pour annuler y seul
- AVR (2nd \longrightarrow) calcule et affiche la moyenne des différentes valeurs de y (\longrightarrow) pour afficher la moyenne des différentes valeurs de x).
- INV AVR () calcule et affiche l'écart type des différentes valeurs de y (pour afficher l'écart type des différentes valeurs de x).
- **OP 11** (2nd Op 1 1) calcule et affiche la variance des différentes valeurs de y (221 pour afficher la variance des différentes valeurs de x).

- OP 12 (2nd Op 1 2) Régression linéaire calcule et affiche l'ordonnée à l'origine (point d'intersection de la droite de régression avec l'axe des y pour x = 0) et 3 affiche la pente.
- OP 13 (2nd OP 1 3) Régression linéaire calcule et affiche le coefficient de corrélation.
- **OP 14** (**2nd OP 1 4**) **Régression linéaire** calcul et affiche la valeur de **y** pour une valeur de **x** saisi.
- **OP 15** (**2nd OP 1 5**) **Régression linéaire** calcul et affiche la valeur de **x** pour une valeur de **y** saisi.

Touches de fonctions

Les touches de fonctions (ou touches utilisateur) sont au nombre de 10. Elles sont utilisables dans les programmes en tant que label et peuvent être appelés par les instructions de branchement (GTO, GE, EQ...).

L'utilisation d'un touche seule équivaut à **SBR**. (**Exemple : SBR**)

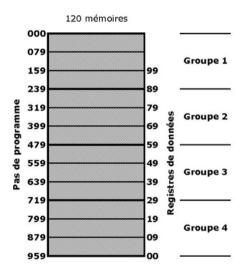
En mode « calculatrice », elles permettent le lancement à partir d'un point précis du programme.

- A (A)
- B (B)
- C (C)
- D (D)
- E (E)
- A' (2nd A')
- B' (2nd B')
- C' (2nd C')
- D' (2nd D')
- E' (2nd E')

Lecture / écriture

Les instructions de lecture / écriture sont utilisables uniquement sur **TI59** car elle est la seule à être dotée d'un lecteur de cartes magnétiques.

La **TI59** possède jusqu'à 120 mémoires de stockage réparties entre 4 groupes.



Une carte magnétique pour **TI59** contient 2 pistes pouvant enregistrer chacune 1 groupe.

Deux cartes sont donc nécessaires pour enregistrer toute la mémoire d'une **TI59**.

• **WRI** (2nd Write) écriture sur la carte (doit être précédé du numéro de groupe à enregistrer 1, 2, 3 ou 4)

LRN Programmer en LMS

• INV WRI (INV 2nd Write) lecture de la carte (si précédé du numéro de groupe signé en négatif -n, force la lecture dans le groupe n)

Modules de librairie

Avec la calculatrice, un module enfichable est fourni en standard. Nommé « Master Library », il contient vingt-cinq programmes utilitaires.

Il peut être remplacé par un autre des modules commercialisés par Texas Instruments.



No	Code	Intitulé	
01	ML	Master Library	
02	ST	Applied Statistics	
03	RE	Real Estate / Investment	
04	SY	Surveying	
05	NG	Marine Navigation	
06	ΑV	Aviation	
07	LE	Leisure Library	
08	SA	Securities Analysis	
09	BD	Business Decisions	
10	MU	Math / Utilities	
11	EE	Electrical Engineering	
12	FM	Agriculture	
13	RP	RPN Simulator	

- **PGM** (2nd programme de la bibliothèque.
 - 2nd Pgm nn active le programme nn,
 - 2nd Pgm 0 0 désactive le programme en cours.

2nd Pgm 0 1 SBR 2nd Write permet d'afficher le numéro du module enfiché et imprime son nom si l'imprimante est connectée.

Exemple:

Le programme 24 de la « Master Library » convertit des mesures décimales (cm, m, km) en mesures anglo-saxonnes (inch, foot, yard, miles)

Ainsi pour savoir combien 1 yard fait de mètres il faut introduire la séquence :





• **OP 09** (2nd **OP 0 9**) charge le programme activé dans la mémoire programme de la TI. (efface le programme en mémoire pour le remplacer!)

Opérations spéciales

- OP 01 à OP 08 voir Impression
- OP 09 voir Modules de librairie
- OP 10 voir Entrée des données
- OP 11 à OP 15 voir Statistiques
- **OP 16** (2nd **OP 1** 6) affiche la partition mémoire : répartition entre pas de programme et registres de donnée.
- **OP 17** (2nd **OP 1** 7) positionne la partition mémoire : répartition entre pas de programme et registres de donnée par groupe de 10 registres.

TI59	OP 17	TI58/TI58C
959-00	0	479-00
879-09	1	399-09
799-19	2	319-19
719-29	3	239-29
639-39	4	159-39
559-49	5	079-49
479-59	6	000-59
399-69	7	
319-79	8	
239-89	9	
159-99	10	

Exemple:

Sur **TI58**, **3 2nd Op 1 7** donnera **239.29** qui signifie 240 pas (de 000 à 239) et 30 registres (de 00 à 29)

- **OP 18** (2nd **OP 1** 8) lève le drapeau 7 si aucune erreur d'exécution n'est rencontrée.
- **OP 19** (**2nd OP 1 9**) lève le drapeau 7 si une erreur d'exécution est rencontrée.
- **OP 40** (**2nd Op 4 0**) sur **TI58C** uniquement, lève le drapeau 7 si l'imprimante est connectée.
- **OP IND** (2nd **OP** 2nd **Ind**) utilise le contenu d'un registre nn pour déterminer quelle opération est applicable.

Exemple:

- 2nd Op 2nd Ind 0 1 utilise le contenu du registre 01.
 - Si le registre 01 contient 16, affiche la partition (idem OP 16),
 - Si le registre 01 contient 0, efface les tampons d'impression (idem **OP 00**).

Autres fonctions

- PAU (2nd Pause) permet de conserver l'affichage du registre x pendant une demi seconde durant l'exécution du programme. Plusieurs pauses peuvent se succéder pour prolonger l'affichage.
- NOP (2nd NOP) pas d'opération. Instruction sans aucun effet sur l'exécution. Sert à insérer un pas pour prévoir un espace entre deux séquences de programme ou pour remplacer une instruction sans décalage dans la numérotation des pas au lieu de faire DEL.

L'instruction cachée

• **HIR** (pas de touche) Les **TI59/58/58C** cachent 8 registres internes utilisés par le système pour ses propres fonctions.

Le système basé sur la notation algébrique directe gère une pile AOS dans ces registres pour mettre en attente les nombres dans les calculs à plusieurs opérateurs afin de respecter la priorité de ces opérateurs.

Ensuite des fonctions complexes (STA, AVR, P/R, DMS) stockent des résultats intermédiaires dans ces registres ainsi que les fonctions statistiques (OP 11, OP 12, OP 13, OP 14, OP 15) et les fonctions d'impression alphanumérique (OP 00, OP 01, OP 02, OP 03, OP 04).

Il existe une instruction particulière pour manipuler ces registres. Officiellement, cette instruction n'existe pas :

- Aucune mention dans les documentations des TI,
- Aucune touche pour l'introduire dans un programme.

Et pourtant...

Il faut ainsi ruser pour introduire cette instruction avec des manipulations qui s'apparentent plus à du jonglage qu'à de la programmation.

Saisissons donc un petit programme...

Nous passons en mode programmation (LRN) après avoir effacé le contenu de la mémoire programme (2nd CP).

Introduisons les instructions suivantes :

Ce qui donne avec 2nd List :

Modifions maintenant notre programme en supprimant le pas 004 puis le pas 002 :

- RST , LRN puis SST SST SST pour aller au pas 004
- 2nd Del pour supprimer le pas 004
- BST pour aller au pas 002
- 2nd Del pour supprimer le pas 002.

Nous obtenons:

Nous constatons que le code **82** a été traduit en **HIR** par l'imprimante.

Voici donc notre instruction cachée qui apparaît.

En mode « calculatrice », entrons le petit calcul suivant :

qui nous donne 19 car la multiplication est prioritaire sur l'addition.

Maintenant exécutons notre petit programme en tapant sur la touche de fonction .

Le chiffre 7 apparaît à l'affichage.

Il s'agit du premier chiffre de notre calcul qui à été mis en attente (stocké dans la pile AOS) pour que la multiplication puisse être effectuée en premier.

HIR 12 ferait apparaître 3 à l'affichage, nous montrant ainsi que le deuxième chiffre de notre opération a aussi été stocké dans la pile AOS.

- HIR On (0 ≤ n ≤ 8) transfère le contenu du registre d'affichage
 x dans le registre interne n. (≈ STO)
- HIR 1n (0 \leq n \leq 8) transfère le contenu du registre interne n dans le registre d'affichage \mathbf{x} . (\approx RCL)
- HIR 3n (0 \leq n \leq 8) additionne le contenu du registre d'affichage \mathbf{x} au registre interne n. (\approx SUM)

- HIR 4n ($0 \le n \le 8$) multiplie le contenu du registre interne n par le contenu du registre d'affichage \mathbf{x} . (\approx PRD)
- HIR 5n (0 \leq n \leq 8) soustrait le contenu du registre d'affichage \mathbf{x} du registre interne n. (\approx INV SUM)
- HIR 6n (0 \leq n \leq 8) divise le contenu du registre interne n par le contenu du registre d'affichage \mathbf{x} . (\approx INV PRD)

Tableau récapitulatif des instructions

Code	Instr.	Т	ouc	hes
00	0	0		
01	1	1		
02	2	2	1	
03	3	3		
04	4	4		
05	5	5		
06	6	6		
07	2 3 4 5 6 7	7		
08	8	8		
09	9	9		
10	E'	2nd	E'	
11	Α	Α		
12	В	В		
13	С	С		
13 14	C D E	D		
15	E	E		
16	A'	2nd	A'	
17	B' C'	2nd	B′	
16 17 18	C'	2nd	C′	
19	D'	2nd	D'	
20	CLR	CLR		
21 22	2nd	2nd		
22	INV	INV		
23	LNX	Inæ		
24	CE	CE		
25				
26				
27				
28	LOG	2nd	log	
29	CP	2nd	CP	
30	TAN	2nd	tan	

Code	Instr.	Touches
31	LRN	LRN
32	X/T	x=t
33	X2	x²
34	SQR	√₹
35	1/X	1/x
36	PGM	2nd Pgm
37	P/R	2nd P→R
38	SIN	2nd sin
39	cos	2nd COS
40	IND	2nd Ind
41	SST	SST
42	STO	STO
43	RCL	RCL
44	SUM	SUM
45	YX	γ×
46	INS	2nd Ins
47	CMS	2nd CMs
48	EXC	2nd ∃xc
49	PRD	2nd Prd
50	IXI	2nd X
51	BST	BST
52	EE	EE
53	((
54))
55	/	÷
56	DEL	2nd Del
57	ENG	2nd Eng
58	FIX	2nd Fix
59	INT	2nd Int
60	DEG	2nd Deg
61	GTO	GTO

Code	Instr.	Touches
62	PG*	2nd Pgm 2nd Ind
63	EX*	2nd Exc 2nd
64	PR*	2nd Prd 2nd Ind
65	*	X
66	PAU	2nd Pause
67	EQ	2nd X=t
68	NOP	2nd Nop
69	OP	2nd Op
70	RAD	2nd Rad
71	SBR	SBR
72	ST*	STO 2nd Ind
73	RC*	RCL 2nd Ind
74	SM*	SUM 2nd Ind
75	-	-
76	LBL	2nd Lbl
77	GE	2nd ×≥t
78	STA	2nd ∑ +
79	AVR	2nd X
80	GRD	2nd Grad

0-1-	T L	T l
Code	Instr.	Touches
81	RST	RST
82	HIR	
83	GO*	GTO 2nd Ind
84	OP*	2nd Op 2nd Ind
85	+	
86	STF	2nd St fig
87	IFF	2nd If flg
88	DMS	2nd D.Ms
89	ΡI	2nd
90	LST	2nd List
91	R/S	R/S
92	RTN	INV SBR
93		•
94	+/-	+/_
95	=	=
96	WRI	2nd Write
97	DSZ	2nd DSz
98	ADV	2nd Adv
99	PRT	2nd Prt

Tests Comparatifs

Pour une même fonctionnalité, plusieurs solutions de programmation peuvent se présenter.

Le coût en nombre de pas ou le temps d'exécution peuvent influencer le choix de programmation selon le cas étudié.

Parfois, l'économie de pas pourra s'avérer cruciale, la mémoire étant relativement limitée.

Occasionnellement le temps d'exécution sera privilégié comme critère d'optimisation.

Heureusement, eu égard la nature même des programmes développés pour ce genre de machine, ces préoccupations seront le plus souvent superflues.

Néanmoins, l'étude des différentes hypothèses de résolution de cas de programmation reste utile à la compréhension des mécanismes du langage.

Remise à zéro des registres

Un grand classique de programmation avec ce type de machine est la remise à zéro de certains registres.

En effet, pour réinitialiser tous les registres d'un coup nous avons l'instruction 2nd CMS qui répond à tout les critères possibles : rapidité et 1 seul pas de programme.

Mais pour remettre à zéro un ensemble de registres nous aurons trois choix de programmation :

- Programmation par décrément,
- Manipulation des partitions,
- Utilisation des programmes de bibliothèques.

Les 3 méthodes abordées sont sur la base d'une remise à zéro des registres 00 à 09 et des registres 00 à 29.

1ère méthode: Programmation par décrément

```
... n nn = registre max (9 ou 29)
... STO
... 00
... CLR
xxx ST*
... 00
... DSZ
... 0
... 0x
xxx = adresse de branchement
```

2ème méthode : Manipulation des partitions

[*] concerne les TI58 et TI58C

3ème méthode : Utilisation des programmes de bibliothèques

n nn = registre max (9 ou 29)
PGM
SBR
Utilisation Module de base ML-01

ou

... n
... n
... n
... pGM
... 91
... SBR
... 90
... 04
Utilisation Module maths MU-10

Bien sûr, ces trois méthodes ne donnent pas le même résultat en terme de nombre de pas et en temps d'exécution :

	Métho	de 1	Métho	ode 2	Méthode 3		
mémoires	nb pas	temps	nb pas	temps	nb pas	temps	
00 à 09	10	3,5 s	7	0,4 s	6	2,4 s	
00 à 29	11	10,5 s	7	0,4 s	7	7 s	

La 1^{ère} méthode qui paraît la plus judicieuse en terme de programmation est pourtant la plus coûteuse en terme de pas ainsi qu'en terme de temps. Elle reste pourtant la plus utilisée.

La 2^{ème} méthode est la gagnante en temps d'exécution mais n'offre pas de compatibilité entre les **TI58/58C** et la **TI59** car les définitions de groupes de mémoire ne sont pas les mêmes (Voir **OP 17**).

La 3^{ème} méthode, peu souvent employée, est un bon compromis et mériterait plus d'attention.

Séquence répétitive

Dans un programme, la présence de suite d'instructions similaires à plusieurs endroits du code est assez fréquente.

La question qui se pose alors est de savoir si il est judicieux, ou pas, de transformer cette séquence répétitive en procédure avec appel à chaque fois que nécessaire.

Bien que certaines méthodes s'appuient sur une modularité à outrance, le propos n'est pas de systématiser la démarche mais plutôt d'estimer quand elle peut être bénéfique.

Les exemples suivants reposent sur le principe de 3 instructions répétées à 3 endroits d'un même programme. (2nd Int STO 0 1)

Solution 1:

Rédaction de la séquence d'instruction autant de fois que nécessaire.

nb pas = nb séquences * nb instructions

Solution 2:

Appel d'une procédure par adressage relatif (label).

```
010 71 SBR
011 23 LNX
.../...
032 71 SBR
033 23 LNX
.../...
076 71 SBR
077 23 LNX
.../...
100 76 LBL
101 23 LNX
102 59 INT
103 42 STO
104 01 01
105 92 RTN
```

nb pas = (nb appels * 2) + (nb instructions + 3)

Le tableau récapitulatif suivant nous permet de déterminer à partir de combien d'instructions et de combien d'appels une économie de pas substantielle peut être faite.

	Appels	1	L	2	2	3	3	4	1	Ę	5	•	5	7	7	8	3
	Solution	1	2	1	2	1	2	1	2	1	2	1	2	1	2	1	2
	1	1	6	2	8	3	10	4	12	5	14	6	16	7	18	8	20
	2	2	7	4	9	6	11	8	13	10	15	12	17	14	19	16	21
S	3	3	8	6	10	9	12	12	14	15	16	18	18	21	20	24	22
ctions	4	4	9	8	11	12	13	16	15	20	17	24	19	28	21	32	23
	5	5	10	10	12	15	14	20	16	25	18	30	20	35	22	40	24
1 2	6	6	11	12	13	18	15	24	17	30	19	36	21	42	23	48	25
Instru	7	7	12	14	14	21	16	28	18	35	20	42	22	49	24	56	26
H	8	8	13	16	15	24	17	32	19	40	21	48	23	56	25	64	27
	9	9	14	18	16	27	18	36	20	45	22	54	24	63	26	72	28
	10	10	15	20	17	30	19	40	21	50	23	60	25	70	27	80	29

Nous aurions aussi pu étudier une troisième solution...

Solution 3:

Appel d'une procédure par adressage absolu (adresse instruction)

```
SBR
                                 01
                                 02
                                 SBR
   3 appels
                                 01
                                 02
3 instructions
                                 SBR
      Û
                                 01
                                 02
   13 pas
                            59 INT
                               STO
                                 RTN
```

nb pas = (nb appels * 3) + (nb instructions + 1)

Test de boucle

est la commande qui ramène le pointeur d'exécution en début de mémoire programme.

En fait 3 possibilités permettent de revenir en début de partition :

- RST, bien sûr, mais cette instruction remet aussi les drapeaux à zéro ainsi que les adresses de retour des sous-programmes,
- GTO 0 0 0
- GTO label.

Trois simples petits programmes peuvent aider à comparer les performances de chaque cas.

000 85 +	000 85 +	000 76 L	.BL
001 01 01	001 01 01	001 23 L	.NX
002 81 RST	002 61 GTO	002 85 +	٠
	003 00 00	003 01 0	31
Cas Nº 1	004 00 00	004 61 0	OT
	Cas N° 2	005 23 L	.NX
	Cas IN Z		

Cas Nº 3

Chaque exécution est lancée par RST R/S puis stoppée par R/S après 60 secondes.

	Comptage pendant 1 mn						
	Résultat (+1) Nb pas Ratio						
Cas N°1	538	3	179.33				
Cas N°2	299	5	59.80				
Cas N°3	350	6	58.33				

Le test semble prouver, en dehors de **RST** (Cas N° 1), que l'adressage relatif (Cas N° 3) serait sensiblement plus performant que l'adressage absolu (Cas N° 2).

Par contre, **RST** paraît intéressant, alors que peu usité, car économique en terme de pas cette instruction est des plus rapides et mériterait un peu d'attention.

Appel de procédure

Le type d'adressage, absolu (adresse) ou relatif (label), est utilisable avec toutes les instructions de branchement conditionnelles ou directes.

Le test de boucle précédemment exécuté tendrait à prouver que l'adressage relatif serait sensiblement plus performant que l'adressage absolu, mais d'autres comparaisons amènent à affiner ce jugement.

Pour chaque type d'adressage, 3 cas doivent nous permettre d'en savoir plus :

- N°1 : Appel d'une procédure en début de mémoire programme,
- N°2 : Appel d'une procédure en milieu de mémoire programme,
- N°3 : Appel d'une procédure en fin de mémoire programme.

1) adressage relatif :

999 991 992 993 994 995 996	71 45 81 76 45 85 01 92	SBR YX RST LBL YX + 01 RTN	999 991 992 235 236 237 238 239	71 45 81 / 76 45 85 01	SBR YX RST - LBL YX + 01 RTN	000 001 002 475 476 477 478	71 45 81 ./ 76 45 85 01 92	SBR YX RST - LBL YX + 01 RTN
C	as N	l°1		as N			as N	

2) adressage absolu :

000 71	SBR	000	71	SBR	000	71	SBR
001 00	00	001	02	02	001	64	04
002 04	94	002	37	37	002	77	77
003 81	RST	003	81	RST	003	81	RST
004 85	+		/.			/-	
005 01	1	237	85	+	477	85	+
006 92	RTN	238	01	1	478	01	1
		239	92	RTN	479	92	RTN
Cas	N°1	C	Cas N	°2	(Cas N	°3

Chaque programme est exécuté (RST R/S) puis interrompu par R/S après 60 secondes.

		Comptage pendant 1 mn						
		Cas Nº 1	Cas N° 2	Cas N° 3				
Advocance	relatif	224	66	32				
Adressage	absolu	208	196	186				

Ces programmes nous prouvent que les deux types d'adressage sont concurrentiels pour les adresses basses mais que l'adressage absolu est plus rapide pour les adresses hautes. La calculatrice et ses fonctions statistiques peuvent servir à faire une analyse de tendance :

1) Pour l'adressage absolu, introduisons notre échantillon : Adresse pas X/T comptage STA



Nous pouvons calculer différentes valeurs y (comptage) de la droite de régression en introduisant différentes valeurs x (adresse pas) suivies de **OP 14**.



et ainsi de suite jusqu'à 459.

2) Pour l'adressage relatif, introduisons notre échantillon :

Adresse pas X/T comptage STA

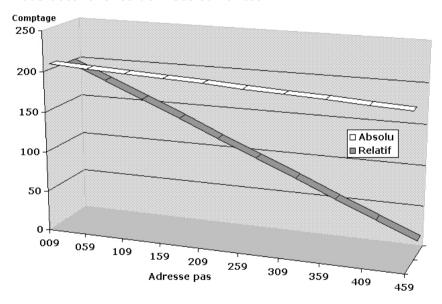


Nous pouvons calculer différentes valeurs y (comptage) de la droite de régression en introduisant différentes valeurs x (adresse pas) suivies de **OP 14**.



et ainsi de suite jusqu'à 459.

Nous obtenons les données suivantes :



Ce graphique confirme la performance de l'adressage absolu.

Les données

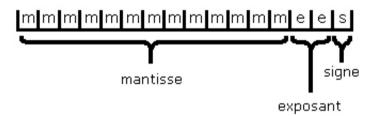
Structure des données

Les données sont affichées sur 10 chiffres avec éventuellement le signe moins.

Dans le cas d'affichage en notation scientifique (EE) la mantisse est affichée sur 8 chiffres et l'exposant sur 2 chiffres avec affichage éventuel des signes moins (mantisse et/ou exposant).

Dans tous les cas, la gestion interne des registres reste la même : la mantisse sur 13 caractères, l'exposant sur 2 caractères et 1 caractère pour exprimer les signes.

Soit un total de 16 caractères (ou 2 octets)



Valeur	Signes					
signe	Mantisse	Exposant				
0	+	+				
2	-	+				
4	+	-				
6	-	-				

Analyse des données

La mémoire de la calculatrice est partagée entre programme et données. Ce partage est modifiable (2nd 17) pour répartir la mémoire entre pas de programmes et registres de stockage des données :

OP 17	TI58/TI58C
0	479-00
1	399-09
2	319-19
3	239-29
4	159-39
5	079-49
6	000-59

En prenant comme référence la **TI58**, nous constatons que 480 pas de programmes correspondent à 60 registres. Un registre prend ainsi la place de 8 pas.

Nous avons soit 60 registres de 16 caractères, soit 480 pas de 2 caractères : la **TI58** a donc 960 caractères de mémoire utilisables. (1920 pour la **TI59**)

Dans le cas d'une partition **TI58** « **239-29** » (**3 2nd Op 1 7**) nous avons 480 octets disponibles pour le programme (240 pas) et 480 octets disponibles pour les données (30 registres).

Cette répartition entre programme et données nous autorise à faire une équivalence entre pas et registres (pour la **TI58**) :

- au registre 00 correspondent les pas 479, 478, 477, 476, 475, 474, 473, 472.
- au registre 59 correspondent les pas 007, 006, 005, 004, 003, 002, 001, 000.
- etc ...

	_					1						
	Pas			Pa	as			Pa	as		Pa	as
Reg	de	à	Reg	de	à		Reg	de	à	Reg	de	à
00	479	472	15	359	352		30	239	232	45	119	112
01	471	464	16	351	344		31	231	224	46	111	104
02	463	456	17	343	336		32	223	216	47	103	096
03	455	448	18	335	328		33	215	208	48	095	088
04	447	440	19	327	320		34	207	200	49	087	080
05	439	432	20	319	312		35	199	192	50	079	072
06	431	424	21	311	304		36	191	184	51	071	064
07	423	416	22	303	296		37	183	176	52	063	056
80	415	408	23	295	288		38	175	168	53	055	048
09	407	400	24	287	280		39	167	160	54	047	040
10	399	392	25	279	272		40	159	152	55	039	032
11	391	384	26	271	264		41	151	144	56	031	024
12	383	376	27	263	256		42	143	136	57	023	016
13	375	368	28	255	248		43	135	128	58	015	800
14	367	360	29	247	240		44	127	120	59	007	000

Nous pouvons vérifier par la pratique cette logique de correspondance.

En mode « calculatrice », saisissons :

Touches	Affichage	
4 2nd Op 1 7	159.39	Changement partition
2nd II	3.14159265	PI
STO 3 0		mémorise dans registre 30
3 2nd Op 1 7	239.29	Changement partition
GTO 2 3 9 LRN	239 31	mode programmation

Analysons les pas, à « reculons » :

L'afficheur nous donne 239 31 puis ...

- BST nous donne 238 41
- BST nous donne 237 59
- BST nous donne 236 26
- BST nous donne 235 53
- BST nous donne 234 59
- BST nous donne 233 00
- BST nous donne 232 00

Soit:

		Mantisse Ex								p.	S.					
Reg. 30	3	1	4	1	5	9	2	6	5	3	5	9	0	0	0	0
Pas	23	39	23	38	23	37	23	36	23	35	23	34	23	33	23	32

Registres internes

Les registres internes manipulables avec l'instruction cachée **HIR** sont utilisés par la pile AOS dont il faut comprendre le fonctionnement afin d'éviter les conflits entre une utilisation personnelle de ces registres et la gestion faite par la calculatrice de ces même registres.

L'opération suivante utilise toute la pile, donc tous les registres internes :

Une analyse de ces registres à l'aide d'un programme (voir page suivante) nous donne :

2. HIR11 8. HIR12 90. HIR13 3. HIR14 9. HIR15 1. HIR16 45. HIR17 3. HIR18

Soit toutes les opérandes saisies jusqu'à la première parenthèse fermante.

000	76	LBL	7
001	11	A	
002	02	2	
002	65	*	
004	53	8	
005	08		
006	75	= <u>-</u>	
007	53	(
008	09	9	
009	00	0	
010	55	1	
011	53	(
012	03	3	
013	65	*	
014	53	(
015	09	9	
016	75	<u></u>	
017	53	(
018	01	1	
019	85	+	
020	53	(
021	04	4	
022	0.5	5	
023	55	1	
024	53		
025	03	3	
026	65	*	
027	05	5	
028	54)	
029	54)	
030	54)	
031	54)	
032	54)	
033	54)	
034	54)	
035	95	=	
036	91	R/S	
037	76	LBL	
038	12	В	
	82	HIR	
040	11	11	

041	42	STO
042	01	01
043	82	HIR
044	12	12
045	42	STO
046	02	02
047	82	HIR
048	13	13
049	42	STO
050	03	03
051	82	HIR
052	14	14
053	42	STO
054	04	04
055	82	HIR
056	15	15
057	42	STO
058	05	0.5
059	82	HIR
060	16	16
061	42	STO
062	06	06
063	82	HIR
064	17	17
065	42	STO
066	07	07
067	82	HIR
068	18	18
069	42	STO
070	08	
071	71	SBR
072	69	OP
073	00	0
074	02	2
075	69	OP
076	04	04
077	43	RCL
078	01	01
	69	OP
080	06	06

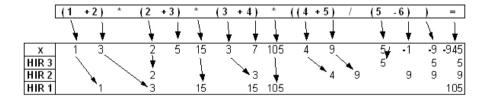
-		
082	69	OP
083	00	0
084	03	3
085	69	OP
086	04	04
087	43	RCL
088	02	02
089	69	OP
090	06	06
091	71	SBR
092	69	OP
093	00	0
094	04	4
095	69	OP
096	04	04
097	43	RCL
098	03	03
099	69	OP
100	06	06
101	71	SBR
102	69	OP
103	00	0
104	05	5
105	69	OP
106	04	04
107	43	RCL
108	04	04
109	69	OP
110	06	06
111	71	SBR
112	69	OP
113	00	0
114	06	6
115	00	0
116	69	OP
116 117	04	04
118	43	RCL
119	0.5	0.5
120	69	OP
121	06	06
122	71	SBR

		OP
	00	
125		
126	69	OP
127 128	04	04 RCL
128	43	RCL
129	06	06
130	69	OP
131 132	06	06
132	71	SBR
133	69	OP
134	01	1
135	00	0
136	69	OP
137	0.4	0.4
138	43	RCL
139		
140	69	OP
141	06	06
142	71	SBR
143		
144	01	1
145 146	01	1
146	69	OP
147	04	04
148		
	08	08
150		OP
		06
152		
153	76	LBL
154	69	OP
155		
156		
157	02	2
158	04	4
159	03	3
160	05	5
161	00	0
162	02	2
163	92	RTN

La pile AOS fonctionne de la façon suivante :

- Un nombre suivi d'un opérateur stocke le registre d'affichage ${\bf x}$ (nombre précédent ou résultat intermédiaire) dans le registre **HIR** de rang ${\bf r}$,
- Un opérateur ou une parenthèse ouvrante ajoute 1 au rang r,
- Une parenthèse fermante exécute le dernier opérateur entre le registre d'affichage \mathbf{x} et le registre \mathbf{HIR} de rang \mathbf{r} , met le résultat dans le registre d'affichage \mathbf{x} puis soustrait 1 du rang \mathbf{r} .

Exemple:



Tout résultat intermédiaire intervient à l'affichage avant d'être mis en réserve dans la pile AOS.

Les registres internes **HIR** sont aussi utilisés par les fonctions d'impression alphanumérique.

Si, en mode « calculatrice », nous saisissons :

6 4 6 4 6 4 6 4 6 4 **OP 01**

3636363636**OP 02**

5 2 5 2 5 2 5 2 5 2 **OP 03**

777777777**0P 04**

OP 05 nous donne:

=====5688887777722222

Nous constatons le contenu des registres internes 5 à 8 :

- **HIR 15** donne .0064646465 (64646464000034 en interne)
- HIR 16 donne .0036363636 (3636363636000034 en interne)
- HIR 17 donne .0052525253 (52525252000034 en interne)
- HIR 18 donne .0077777778 (777777777000034 en interne)

Voilà pourquoi le programme de la page 106 récupère les registres **HIR** pour les stocker dans les registres de données 00 à 08 avant d'utiliser les fonctions d'impression OP : afin d'éviter les conflits entre une utilisation personnelle de ces registres et la gestion faite par la calculatrice de ces même registres.

Comment pratiquer ?

Les calculatrices **TI59/58/58C** nécessaires à la pratique du langage LMS ne sont plus commercialisées depuis de nombreuses années.

Bien qu'il soit parfois possible d'en trouver d'occasion lors de brocantes ou sites internet d'enchères, ces opportunités sont plutôt rares et l'état des machines ainsi dénichées n'est pas vraiment garanti, le clavier ayant des tendances aux « rebonds » et les accus étant souvent défectueux.

Heureusement la passion des « aficionados » a perduré au fil des ans et internet offre divers sites proposant des informations intéressantes, les manuels et autres documentations mais surtout des solutions de substitution : des émulateurs fonctionnant sur des PC ou tablettes (MS Dos, Windows, Android, Pocket PC).

Un émulateur de **TI59/58/58C** sur plateforme Windows est proposé sur un site web entièrement consacré à ces calculatrices, et il est désormais possible de s'adonner aux plaisirs de ce langage en téléchargeant ce logiciel gratuit sur

http://ti58c.ift.cx

Ce site référence la plupart des logiciels d'émulation disponibles et donne aussi les principaux liens vers les autres sites dédiés à ces calculatrices.

Sommaire

	Introduction	3
P	Premier programme	5
	Premiers pas	7
	Introduction du programme	9
	Promenons nous	.11
	Premier test	.13
	Stockage en mémoire	.17
	Impression	.20
	Programme complet	.23
L	e langage	31
	Programmation	.34
	Touches complémentaires	.35
	Entrée des données	.38
	Les opérations arithmétiques	.39
	Effacement	.40
	Racines et puissances	.41
	Fonctions mathématiques	.42
	Trigonométrie	.44
	Impression	.46
	Options d'affichage	.50
	Gestion des données	.54
	Branchements	.57
	Statistiques	.66

Touches de fonctions	69
Lecture / écriture	70
Modules de librairie	72
Opérations spéciales	74
Autres fonctions	76
L'instruction cachée	77
Tableau récapitulatif des instructions	81
Tests Comparatifs	83
Remise à zéro des registres	86
Séquence répétitive	89
Test de boucle	
Appel de procédure	94
Les données	
Structure des données	101
Analyse des données	102
Registres internes	
Comment pratiquer ?	109

Index

	<u></u>
1	D
X 38	DEG
1	DSZ 35, 36, 37, 64, 65
1/X 24, 27, 29, 42, 44	E
2	EE 35, 51 ENG 35, 51
2nd 35	EQ 35, 36, 37, 60, 61, 62, 69 EXC 36, 55
A	F
ADV 20, 46 AVR 35, 67, 77	FIX 24, 27, 30, 35, 36, 37, 53
В	G
BST 34	GE 23, 26, 29, 35, 36, 37, 61, 62, 69
<u>C</u>	GRD
CE 40 CLR 23, 24, 27, 29, 30, 40	ш
CMS40 COS23, 25, 35, 44	Н
CP 10, 34, 40	HIR 77, 79, 80, 105, 107, 108

I	OP 09 73, 74
1	OP 10 38, 74
	OP 11 67, 74, 77
IFF 35, 36, 37, 63, 64	
IND . 35, 36, 37, 53, 59, 61, 62,	OP 12 68, 77
	OP 13 68, 77
63, 64, 65, 75	OP 14 68, 77, 96, 97
INS 13, 34	OP 15 68, 74, 77
INT 35, 38	OP 16 17, 40, 74, 75
INV . 20, 23, 24, 26, 27, 29, 30,	OP 17 17, 40, 74, 88, 102
35, 36, 37, 38, 41, 42, 43,	
44, 45, 46, 51, 53, 55, 56,	OP 18
61, 62, 63, 64, 65, 67, 71, 80	OP 19
01, 02, 03, 04, 03, 07, 71, 00	OP 2 n 56
	OP 3 n 56
_	OP 40 75
L	
IDI 12 14 10 22 24 25 26	P
LBL 13, 14, 18, 23, 24, 25, 26,	P
27, 29, 30, 35, 57	
LNX . 23, 24, 25, 29, 30, 35, 42,	P/R 35, 42, 43, 77
60	PAU 76
LOG . 23, 24, 27, 29, 30, 35, 42,	PGM 36, 73
59	
LRN 1, 34	PRD35, 36, 55, 80
LST 12, 20, 35, 46	PRT 20, 24, 27, 30, 46
201 12, 20, 33, 10	
A.	R
N	
	R/S . 14, 18, 23, 24, 27, 28, 29,
NOP 76	
	30, 59, 60
	RAD 43, 44
	RCL . 18, 23, 27, 29, 30, 36, 42,
0	54, 79
	RST 60
OP 00 21, 22, 46, 75, 77	RTN 23, 24, 25, 27, 30, 58, 59
OP 01 20, 21, 22, 46, 74, 77,	1111111 23/ 2 1/ 23/ 27/ 33/ 33/ 33
108	<u>C</u>
OP 02 20, 21, 22, 46, 77, 108	S
OP 03 20, 21, 46, 77, 108	
OP 04 20, 21, 22, 47, 77, 108	SBR . 23, 25, 29, 30, 35, 36, 37,
OP 05 20, 21, 22, 47, 108	58, 59, 69
OP 06 20, 22, 47	
OP 07 20, 47	SIN 23, 25, 35, 44
OP 08 20, 49, 74	SQR 41
OF 06 20, 49, 74	SST 34

STA	X X/T 23, 26, 29, 54, 96 X2 14, 23, 29, 41
T	Υ
TAN 23, 25, 35, 44	Yx 35, 41
W	
WRI . 23, 24, 25, 26, 27, 35, 70,	